PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2001-307055

(43) Date of publication of application: 02.11.2001

(51)Int.Cl.

G06K 19/073 B42D 15/10 G06K 17/00 G06K 19/07

G06K 19/00

(21)Application number: 2000-388796

2000037134

(71)Applicant: MATSUSHITA ELECTRIC IND CO

LTD

(22)Date of filing:

21.12.2000

(72)Inventor: TAMAI SEIICHIRO

DOSAKA SHINICHI

(30)Priority

Priority number: 11373880

Priority date : 28.12.1999

Priority country: JP

15.02.2000

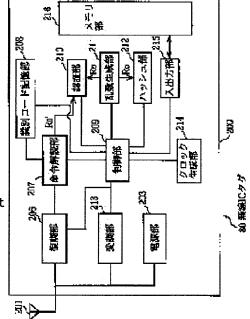
JP

(54) INFORMATION STORAGE MEDIUM, NON-CONTACT IC TAG, ACCESS DEVICE, ACCESS SYSTEM, LIFE CYCLE MANAGEMENT SYSTEM, INPUT /OUTPUT METHOD AND ACCESSING METHOD

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a non-contact IC tag to store secret information by every stages in a life cycle from production to abolishment and an access device capable of secretly reading/wiring information to the non-contact IC tag by each stage.

SOLUTION: A memory part 216 is provided with the same number of stage storage areas as the number of stages, each stage storage area is identified by a secret stage identifier, a control part 209 secretly receives an access identifier from the access device via an antenna part 201, a switching part, an impedance switching part, a demodulating part 206 and an instruction decoding part 207, decides whether the secretly received access identifier correctly identifies one of the stage storage areas, receives access information from the access device when it is decided that correct identification of a single stage storage area is made and an input/output part accesses the stage storage area based on the received access information.



(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2001-307055 (P2001-307055A)

(43)公開日 平成13年11月2日(2001.11.2)

(51) Int.Cl. ⁷		識別記号		FΙ			Ĩ	7] 1 (参考)
G06K	19/073			B 4 2	D 15/10		521	2 C 0 0 5
B 4 2 D	15/10	521		G 0 6	K 17/00		F	5B035
G06K	17/00						L	5B058
							E	
					19/00		P	
			審查請求	未請求	請求項の数25	OL	(全 43 頁)	最終頁に続く

	Ed - Er hidad	>14411434 Billiole >	TO SET
(21)出顯番号	特願2000-388796(P2000-388796)	(71)出顧人	000005821
			松下電器産業株式会社
(22)出願日	平成12年12月21日(2000.12.21)		大阪府門真市大字門真1006番地
		(72)発明者	玉井 誠一郎
(31)優先権主張番号	特願平11-373880		大阪府高槻市幸町1番1号 松下電子工業
(32)優先日	平成11年12月28日(1999.12.28)		株式会社内
(33)優先権主張国	日本 (JP)	(72)発明者	道坂 伸一
(31)優先権主張番号	特願2000-37134(P2000-37134)		大阪府高槻市幸町1番1号 松下電子工業
(32)優先日	平成12年2月15日(2000.2.15)		株式会社内
(33)優先権主張国	日本 (JP)	(74)代理人	100090446
			弁理士 中島 司朗

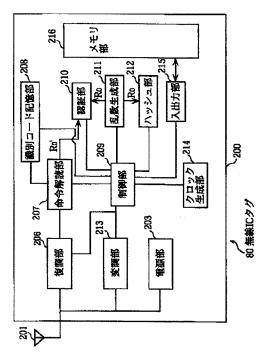
最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 情報記憶媒体、非接触 I Cタグ、アクセス装置、アクセスシステム、ライフサイクル管理システム、入出力方法及びアクセス方法

(57)【要約】

【課題】 生産から廃棄に至るまでのライフサイクルにおける複数のステージ毎に秘密の情報を記憶する非接触 I C タグと非接触 I C タグに対してステージ毎に秘密に情報を読み書きできるアクセス装置とを提供する。

【解決手段】 メモリ部216は、ステージ数と同数のステージ記憶領域を有し、各ステージ記憶領域は、秘密のステージ識別子により識別され、制御部209は、アンテナ部201、切換部、インピーダンス切換部、復調部206、命令解読部207を介して、アクセス識別子をアクセス装置から秘密に受信し、秘密に受信した前記アクセス識別子が前記複数個のステージ記憶領域うちの1個のステージ記憶領域を正しく識別するか否かを判断し、正しく識別すると判断される場合に、前記アクセス装置からアクセス情報を受信し、入出力部は、受信したアクセス情報に基づいて、ステージ記憶領域へのアクセスを行う。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 不揮発性メモリを有し、電波を用いて非接触に読み書き可能な情報記憶媒体であって、

1

複数の記憶領域を有する記憶手段と、

各記憶領域を識別する領域識別子を格納している格納手 段と、

外部のアクセス装置から暗号を用いてアクセス識別子を 秘密に受信する秘密受信手段と、

受信した前記アクセス識別子が前記格納手段に格納されている領域識別子のいずれかと一致するか否かを判断す 10 る判断手段と、

一致すると判断される場合に、前記アクセス装置からア クセス情報を受信するアクセス情報受信手段と、

受信したアクセス情報に基づいて、前記アクセス識別子 により識別される記憶領域へのアクセスを行う入出力手 段とを備えることを特徴とする情報記憶媒体。

【請求項2】 生産から廃棄に至るまでのライフサイクルにおける複数のステージを流通する物品に付され、不揮発性メモリを有し、電波を用いて非接触に読み書き可能な非接触 I C タグであって、

前記ライフサイクルを構成するステージ数と同数のステージ記憶領域を有する記憶手段と、

前記複数個のステージ記憶領域をそれぞれ識別するステージ識別子を記憶している識別子記憶手段と、

外部のアクセス装置から暗号を用いてアクセス識別子を 秘密に受信する秘密受信手段と、

受信した前記アクセス識別子が前記識別子記憶手段に記憶されているステージ識別子のいずれかと一致するか否かを判断する判断手段と、

一致すると判断される場合に、前記アクセス装置からア 30 信し、 クセス情報を受信するアクセス情報受信手段と、 前記入

受信したアクセス情報に基づいて、前記アクセス識別子 により識別されるステージ記憶領域へのアクセスを行う 入出力手段とを備えることを特徴とする非接触 I C タ

【請求項3】 前記秘密受信手段は、

第1認証子を生成し、生成した第1認証子を前記アクセス装置へ出力する認証子出力手段と、

前記アクセス識別子を暗号化鍵として用いて、出力した の近傍に備えらす 前記第1認証子に暗号アルゴリズムが施されて生成され 40 非接触ICタグ。 た第2認証子を前記アクセス装置から取得する取得手段 【請求項10】

前記複数のステージ識別子を暗号化鍵として用いて、生成した前記第1認証子に前記暗号アルゴリズムと同じ暗号アルゴリズムを施して、複数の第3認証子を生成する暗号手段とを含み、

前記判断手段は、取得した第2認証子が生成した複数の第3認証子のうちのいずれか1個と一致するか否かを判断し、一致する場合に、受信した前記アクセス識別子が前記識別子記憶手段に終納されているステージ識別子の

いずれかと一致すると判断し、

前記入出力手段は、前記アクセス識別子により識別されるステージ記憶領域として、前記第2認証子に一致する第3認証子を生成する際に暗号化鍵として用いられたステージ識別子により識別されるステージ記憶領域へのアクセスを行うことを特徴とする請求項2記載の非接触ICAE

【請求項4】 前記認証子出力手段は、ランダムに第1 認証子を生成することを特徴とする請求項3記載の非接触ICタグ。

【請求項5】 前記秘密受信手段は、

時分割多重された通信チャネルのうち、1個の通信チャネルを選択するチャネル選択手段と、

選択された前記通信チャネルを介して、アクセス識別子を秘密に受信する識別子受信手段とを含むことを特徴とする請求項4に記載の非接触1Cタグ。

【請求項6】 前記チャネル選択手段は、時分割多重された通信チャネルのうち、1個の通信チャネルをランダムに選択することを特徴とする請求項5に記載の非接触20 ICタグ。

【請求項7】 前記記憶手段は、さらに、共有識別子により識別される共有記憶領域を有し、

前記識別子記憶手段は、さらに、前記共有識別子を記憶しており、

前記判断手段は、さらに、受信した前記アクセス識別子 が前記識別子記憶手段に記憶されている共有識別子と一 致するか否かを判断し、

前記アクセス情報受信手段は、さらに、一致すると判断される場合に、前記アクセス装置からアクセス情報を受信し

前記入出力手段は、さらに、受信したアクセス情報に基づいて、前記アクセス識別子により識別される共有記憶領域へのアクセスを行うことを特徴とする請求項2記載の非接触ICタグ。

【請求項8】 前記非接触ICタグが有する不揮発性メモリは、ヒューズメモリであることを特徴とする請求項2記載の非接触ICタグ。

【請求項9】 前記物品の表面に備えられたロゴタイプ の近傍に備えられることを特徴とする請求項2に記載の 非接触ICタグ

【請求項10】 前記記憶手段にてデータを記憶する際に、併せて時刻情報を記憶する時刻情報記憶手段を備えることを特徴とする請求項2に記載の非接触ICタグ。 【請求項11】 前記記憶手段は、データを上書きでき

ない第1のメモリ部と、 データを上書きできる第2のメモリ部とを有することを

【請求項12】 前記記憶手段は、さらに、拡張記憶領域を有し、

前記識別子記憶手段に格納されているステージ識別子の 50 拡張記憶領域以外の記憶領域において空き容量不足によ

特徴とする請求項2に記載の非接触 I C タグ。

3

りデータを記憶できないときは、前記拡張記憶領域に記 憶することを特徴とする請求項2 に記載の非接触 I C タ グ.

【請求項13】 前記記憶手段が空き容量不足によりデ ータを記憶できない場合、前記時刻情報がもっとも古い データを削除して、空き容量を増加させる記憶整理手段 を備えることを特徴とする請求項10に記載の非接触1 Cタグ。

【請求項14】 マスタ識別子を記憶するマスタ識別子 記憶手段と、

受信した前記アクセス識別子が前記マスタ識別子記憶手 段に記憶されているマスタ識別子と一致するか否かを判 断するマスタ識別子判断手段と、

前記マスタ識別子判断手段が一致すると判断した場合 に、前記アクセス装置からマスタアクセス情報を受信す るマスタアクセス情報受信手段と、

前記マスタアクセス情報に基づいて、所定のステージ記 憶領域へのアクセスを行う入出力手段とを、更に、備え ることを特徴とする請求項2に記載の非接触ICタグ。

【請求項15】 入院から退院に至るまでの病院の療養 20 サイクルにおける複数のステージを経由する入院患者に 付され、不揮発性メモリを有し、電波を用いて非接触に 読み書き可能な非接触ICタグであって、

前記療養サイクルを構成するステージ数と同数のステー ジ記憶領域を有する記憶手段と、

前記複数個のステージ記憶領域をそれぞれ識別するステ ージ識別子を記憶している識別子記憶手段と、

外部のアクセス装置から暗号を用いてアクセス識別子を 秘密に受信する秘密受信手段と、

受信した前記アクセス識別子が前記識別子記憶手段に記 30 憶されているステージ識別子のいずれかと一致するか否 かを判断する判断手段と、

一致すると判断される場合に、前記アクセス装置からア クセス情報を受信するアクセス情報受信手段と、

受信したアクセス情報に基づいて、前記アクセス識別子 により識別されるステージ記憶領域へのアクセスを行う 入出力手段とを備えることを特徴とする非接触ICタ グ。

【請求項16】 生産から廃棄に至るまでのライフサイ クルにおける複数のステージを流通する高級ブランド品 40 に付され、不揮発性メモリを有し、電波を用いて非接触 に読み書き可能な非接触 I C タグであって、

前記ライフサイクルを構成するステージ数と同数のステ ージ記憶領域を有する記憶手段と、

前記複数個のステージ記憶領域をそれぞれ識別するステ ージ識別子を記憶している識別子記憶手段と、

外部のアクセス装置から暗号を用いてアクセス識別子を 秘密に受信する秘密受信手段と、

受信した前記アクセス識別子が前記識別子記憶手段に記 憶されているステージ識別子のいずれかと一致するか否 50 出力された前記第2認証子が生成した複数の第3認証子

かを判断する判断手段と、

一致すると判断される場合に、前記アクセス装置からア クセス情報を受信するアクセス情報受信手段と、

受信したアクセス情報に基づいて、前記アクセス識別子 により識別されるステージ記憶領域へのアクセスを行う 入出力手段とを備えることを特徴とする非接触ICタ

【請求項17】 不揮発性メモリにより構成され秘密の 識別子によりそれぞれ識別される複数個の記憶領域を有 10 し、電波を用いて非接触に読み書き可能な情報記憶媒体 に対して情報を送受信するアクセス装置であって、

アクセス識別子を記憶している識別子記憶手段と、 前記アクセス識別子を暗号を用いて秘密に前記情報記憶 媒体に対して送信する秘密送信手段と、

前記情報記憶媒体により、秘密に送信した前記アクセス 識別子が前記情報記憶媒体が有する複数個の記憶領域う ちの1個の記憶領域を正しく識別すると判断される場合 に、さらにアクセス情報を送信するアクセス情報送信手 段とを備えることを特徴とするアクセス装置。

【請求項18】 生産から廃棄に至るまでのライフサイ クルにおける複数のステージを流通する物品に付され、 不揮発性メモリにより構成され秘密の識別子によりそれ ぞれ識別されライフサイクルを構成するステージ数と同 数のステージ記憶領域を有し、電波を用いて非接触に読 み書き可能な非接触ICタグに対して情報を送受信する アクセス装置であって、

アクセス識別子を記憶している識別子記憶手段と、

前記アクセス識別子を暗号を用いて秘密に前記非接触Ⅰ Cタグに対して送信する秘密送信手段と、

前記非接触ICタグにより、秘密に送信した前記アクセ ス識別子が前記非接触ICタグが有する複数個のステー ジ記憶領域うちの1個のステージ記憶領域を正しく識別 すると判断される場合に、さらにアクセス情報を送信す るアクセス情報送信手段とを備えることを特徴とするア クセス装置。

【請求項19】 前記非接触ICタグは、前記複数個の ステージ記憶領域をそれぞれ識別するステージ識別子を 記憶しており、

前記秘密送信手段は、

前記非接触ICタグから第1認証子を受信する認証子受 信手段と、

前記アクセス識別子を暗号鍵として用いて、受信した前 記第1認証子に暗号アルゴリズムを施して第2認証子を 生成し、生成した第2認証子を前記非接触 I C タグへ出 力する認証子出力手段とを備え、

前記アクセス情報送信手段は、前記非接触ICタグによ り、前記複数のステージ識別子を暗号化鍵として用い て、前記第1認証子に前記暗号アルゴリズムと同じ暗号 アルゴリズムを施して、複数の第3認証子が生成され、

5

のうちのいずれか1個と一致するか否か判断され、一致 する場合に、前記アクセス識別子が前記複数個のステー ジ記憶領域うちの1個のステージ記憶領域を正しく識別 すると判断されるときに、さらにアクセス情報を送信す ることを特徴とする請求項18記載のアクセス装置。

【請求項20】 生産から廃棄に至るまでのライフサイ クルにおける複数のステージを流通する物品に付され、 不揮発性メモリにより構成され秘密のステージ識別子に よりそれぞれ識別されライフサイクルを構成するステー ジ数と同数のステージ記憶領域を有し、電波を用いて非 10 接触に読み書き可能な非接触ICタグに対して情報を送 受信するアクセス装置であって、

アクセス識別子を受け付ける識別子受付手段と、

前記アクセス識別子を暗号を用いて秘密に前記非接触Ⅰ Cタグに対して送信する秘密送信手段と、

前記非接触ICタグにより、秘密に送信した前記アクセ ス識別子が前記非接触ICタグが有する複数個のステー ジ記憶領域うちの1個のステージ記憶領域を正しく識別 すると判断される場合に、さらにアクセス情報を送信す るアクセス情報送信手段とを備えることを特徴とするア 20 クセス情報を受信するアクセス情報受信ステップと、 クセス装置。

【請求項21】 生産から廃棄に至るまでのライフサイ クルにおける複数のステージを流通する物品に付され、 不揮発性メモリにより構成されライフサイクルを構成す るステージ数と同数のステージ記憶領域を備え、電波を 用いて非接触に読み書き可能な非接触ICタグと前記非 接触ICタグに対して情報を送受信するアクセス装置と から構成されるアクセスシステムであって、

請求項2記載の非接触ICタグと、

請求項17記載のアクセス装置とから構成されることを 30 特徴とするアクセスシステム。

【請求項22】 生産から廃棄に至るまでのライフサイ クルにおける複数のステージを流通する物品に付され、 不揮発性メモリにより構成されライフサイクルを構成す るステージ数と同数のステージ記憶領域を備え、電波を 用いて非接触に読み書き可能な非接触1Cタグと前記非 接触ICタグに対して情報を送受信するアクセス装置と から構成されるアクセスシステムであって、

請求項3記載の非接触ICタグと、

請求項18記載のアクセス装置とから構成されることを 40 アクセス方法。 特徴とするアクセスシステム。

【請求項23】 不揮発性メモリを有し、電波を用いて 非接触に読み書き可能な非接触ICタグが付された物品 が、生産から廃棄に至るまでの複数ステージを流通する 物品ライフサイクルにおいて、ステージ毎に設けられた アクセス装置により前記非接触ICタグにアクセスする ことにより、前記物品を管理するライフサイクル管理シ ステムであって、

請求項2記載の非接触 I C タグと、

請求項17記載のアクセス装置とを含み、

ステージ毎に設けられたアクセス装置により、前記非接 触ICタグが有し、当該ステージに対応する1のステー ジ記憶領域にのみアクセスすることにより、前記物品を 管理することを特徴とするライフサイクル管理システ 4.

【請求項24】 生産から廃棄に至るまでのライフサイ クルにおける複数のステージを流通する物品に付され、 不揮発性メモリを有し、電波を用いて非接触に読み書き 可能であり、前記ライフサイクルを構成するステージ数 と同数のステージ記憶領域を有する記憶手段と前記複数 個のステージ記憶領域をそれぞれ識別するステージ識別 子を記憶している識別子記憶手段とを備える非接触IC タグにより用いられる入出力方法であって、

外部のアクセス装置から暗号を用いてアクセス識別子を 秘密に受信する秘密受信ステップと、

受信した前記アクセス識別子が前記識別子記憶手段に記 憶されているステージ識別子のいずれかと一致するか否 かを判断する判断ステップと、

一致すると判断される場合に、前記アクセス装置からア 受信したアクセス情報に基づいて、前記アクセス識別子 により識別されるステージ記憶領域へのアクセスを行う 入出力ステップとを含むことを特徴とする入出力方法。 【請求項25】 生産から廃棄に至るまでのライフサイ クルにおける複数のステージを流通する物品に付され、 不揮発性メモリにより構成され秘密のステージ識別子に よりそれぞれ識別されライフサイクルを構成するステー ジ数と同数のステージ記憶領域を有し、電波を用いて非 接触に読み書き可能な非接触「Cタグに対して情報を送 受信し、アクセス識別子を記憶している識別子記憶手段 を備えるアクセス装置により用いられるアクセス方法で

前記アクセス識別子を暗号を用いて秘密に前記非接触Ⅰ Cタグに対して送信する秘密送信ステップと、

前記非接触ICタグにより、秘密に送信した前記アクセ ス識別子が前記非接触ICタグが有する複数個のステー ジ記憶領域うちの1個のステージ記憶領域を正しく識別 すると判断される場合に、さらにアクセス情報を送信す るアクセス情報送信ステップとを含むことを特徴とする

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、家庭電化製品等の電子 機器、車、食品、住宅、衣服、雑貨等の様々な物品の生 産工程等、複数のステージを流通する物品に非接触IC タグを付し、当該非接触ICタグにアクセスすることに より前記物品を管理する技術に関する。

[0002]

【従来の技術】物品の生産から廃棄に至るまでのいわゆ 50 るライフサイクルにおいて、製品の稼働状況や履歴情報 を収集し、この情報を利用して物品を管理するアイデアが提案されている。例えば、特開平10-222568 号公報によると、ライフサイクル全体での低コスト化を実現するために、製品の製造時、使用時、メンテナンス時に型番・製造番号などの識別情報、材質情報、稼働情報、エラー情報、メンテナンス情報を、各製品、部品毎に入力し、入力された情報を記憶し、記憶された情報を読み出して、製造、メンテナンス、回収、中古販売などの各ステージで判断し、評価するシステムが開示されている。

【0003】また、特開平11-120308号公報によると、製品機器に関する履歴情報が製品と一体的に記憶されるようにした履歴情報記憶装置が開示されている。

[0004]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、従来技術によると、製品に関する情報を製品に付加し、製品と情報とを一体として、ライフサイクルを構成する各ステージを流通させることができ、製造、メンテナンス、回収、中古販売などの各ステージで製品に関する情報を共20有し自由に利用することができるものの、製品に付加された情報は誰でも利用できるので、各業者は、秘密の情報を製品に付加することができないという問題点がある。このため、製品と製品に関する情報とを一体として、ライフサイクルを流通させる技術が現実に普及しない原因の一つとなっている。

【0005】本発明は、上記の問題点を解決するために、情報記憶媒体又は非接触ICタグが付された物品が複数ステージを流通する場合において、ステージ毎の秘密の情報を記憶することができる情報記憶媒体及び非接 30触ICタグ、前記非接触ICタグに対してステージ毎に秘密に情報を読み書きすることができるアクセス装置、非接触ICタグとアクセス装置とから構成されるアクセスシステム、非接触ICタグとステージ毎に設けられるアクセス装置とを含むライフサイクル管理システム、非接触ICタグで用いられる入出力方法及びアクセス装置で用いられるアクセス方法を提供することを目的とする。

[0006]

【課題を解決するための手段】本発明は、不揮発性メモ 40 リを有し、電波を用いて非接触に読み書き可能な情報記憶媒体であって、複数の記憶領域を有する記憶手段と、各記憶領域を識別する識別子を格納している格納手段と、外部のアクセス装置から暗号を用いてアクセス識別子を秘密に受信する秘密受信手段と、受信した前記アクセス識別子が前記格納手段に格納されている識別子のいずれかと一致するか否かを判断する判断手段と、一致すると判断される場合に、前記アクセス装置からアクセス情報を受信するアクセス情報受信手段と、受信したアクセス情報に基づいて、前記アクセス識別子により識別さ 50

れる記憶領域へのアクセスを行う入出力手段とを備える。

【0007】との構成によると、秘密に受信したアクセ ス識別子により識別される記憶領域に対して、アクセス 装置はアクセスすることができるので、1個の情報記憶 媒体を複数の目的において共用できるという効果があ る。また、本発明は、生産から廃棄に至るまでのライフ サイクルにおける複数のステージを流通する物品に付き れ、不揮発性メモリを有し、電波を用いて非接触に読み 10 書き可能な非接触 [C タグであって、前記ライフサイク ルを構成するステージ数と同数のステージ記憶領域を有 する記憶手段と、前記複数個のステージ記憶領域をそれ ぞれ識別するステージ識別子を記憶している識別子記憶 手段と、外部のアクセス装置から暗号を用いてアクセス 識別子を秘密に受信する秘密受信手段と、受信した前記 アクセス識別子が前記識別子記憶手段に記憶されている ステージ識別子のいずれかと一致するか否かを判断する 判断手段と、一致すると判断される場合に、前記アクセ ス装置からアクセス情報を受信するアクセス情報受信手 段と、受信したアクセス情報に基づいて、前記アクセス 識別子により識別されるステージ記憶領域へのアクセス を行う入出力手段とを備える。

【0008】この構成によると、秘密に受信したステー ジ識別子により識別されるステージ記憶領域に対して、 アクセス装置はアクセスすることができるので、生産か ら廃棄に至るまでのライフサイクルにおける複数のステ ージにおいて、1個の非接触ICタグを、共用できると いう効果がある。ここで、前記秘密受信手段は、第1認 証子を生成し、生成した第1認証子を前記アクセス装置 へ出力する認証子出力手段と、前記アクセス識別子を暗 号化鍵として用いて、出力した前記第1認証子に暗号ア ルゴリズムが施されて生成された第2認証子を前記アク セス装置から取得する取得手段と、前記複数のステージ 識別子を暗号化鍵として用いて、生成した前記第1認証 子に前記暗号アルゴリズムと同じ暗号アルゴリズムを施 して、複数の第3認証子を生成する暗号手段とを含み、 前記判断手段は、取得した第2認証子が生成した複数の 第3認証子のうちのいずれか1個と一致するか否かを判 断し、一致する場合に、受信した前記アクセス識別子が 前記識別子記憶手段に格納されているステージ識別子の いずれかと一致すると判断し、前記入出力手段は、前記 アクセス識別子により識別されるステージ記憶領域とし て、前記第2認証子に一致する第3認証子を生成する際 に暗号化鍵として用いられたステージ識別子により識別 されるステージ記憶領域へのアクセスを行うように構成 してもよい。

ずれかと一致するか否かを判断する判断手段と、一致す 【0009】との構成によると、非接触ICタグは、スると判断される場合に、前記アクセス装置からアクセス情報を受信するアクセス情報受信手段と、受信したアク 証するので、ステージ識別子が外部に漏れることがないセス情報に基づいて、前記アクセス識別子により識別さ 50 という効果がある。ここで、前記認証子出力手段は、ラ

ンダムに第1認証子を生成するように構成してもよい。 【0010】この構成によると、非接触ICタグは、ラ ンダムに認証子を生成するので、過去の通信により、ス テージ識別子が外部に漏れることがないという効果があ る。ことで、前記秘密受信手段は、時分割多重された通 信チャネルのうち、1個の通信チャネルを選択するチャ ネル選択手段と、選択された前記通信チャネルを介し て、アクセス識別子を秘密に受信する識別子受信手段と を含むように構成してもよい。

9

【0011】この構成によると、非接触 I C タグは、時 10 分割多重された通信チャネルを用いて、アクセス装置と 通信を行うので、アクセス装置は、同一時間帯におい て、複数の非接触ICタグと通信を行うことができると いう効果がある。ととで、前記チャネル選択手段は、時 分割多重された通信チャネルのうち、1個の通信チャネ ルをランダムに選択するように構成してもよい。

【0012】この構成によると、非接触ICタグは、ラ ンダムに時分割された通信チャネルを選択するので、非 接触ICタグ同士で通信チャネルが重なる可能性が少な くなるという効果がある。ここで、前記記憶手段は、さ 20 らに、共有識別子により識別される共有記憶領域を有 し、前記識別子記憶手段は、さらに、前記共有識別子を 記憶しており、前記判断手段は、さらに、受信した前記 アクセス識別子が前記識別子記憶手段に記憶されている 共有識別子と一致するか否かを判断し、前記アクセス情 報受信手段は、さらに、一致すると判断される場合に、 前記アクセス装置からアクセス情報を受信し、前記入出 力手段は、さらに、受信したアクセス情報に基づいて、 前記アクセス識別子により識別される共有記憶領域への アクセスを行うように構成してもよい。

【0013】との構成によると、非接触 I C タグは、共 有識別子により識別される共有領域を有しているので、 複数のステージにおいて、同じ情報を共用できるという 効果がある。ここで、前記非接触ICタグが有する不揮 発性メモリは、ヒューズメモリであるとしてもよい。

【0014】この構成によると、データの改竄を防ぐこ とができる。本発明の非接触ICタグは、前記物品の表 面に備えられたロゴタイプの近傍に備えられるとしても よい。これにより、非接触ICタグは外部から目立つこ とが無くなり、製品の外観を損なうことはない。また、 情報記憶媒体の所在を統一することができ、ライフサイ クルの各工程において、非接触 I C タグの所在を明確に することができる。

【0015】さらに、前記記憶手段にてデータを記憶す る際に、併せて時刻情報を記憶する時刻情報記憶手段を 備えるとしてものよい。これにより、物品情報をメモリ に書き込むときにメモリが不足しても、物品情報が、年 月日および時刻の情報を有しているので、最古の物品情 報を自動で削除したり、リーダライタに物品情報のリス トを送信し、リーダライタの使用者の応答により選択し 50 ずれかと一致するか否かを判断する判断手段と、一致す

て物品情報を削除することで、新規の物品情報をメモリ に書き込むことができる。

【0016】さらに、前記記憶手段は、データを上書き できない第1のメモリ部と、データを上書きできる第2 のメモリ部とを有するとしてもよい。これにより、消去 すべきでない、例えば製品のID情報などの基本情報 は、消去できない第1のメモリ部に書き込んでおき、消 去しても問題がない情報、あるいは一時的に書き込んだ 情報は、消去可能な第2のメモリ部に使用者の必要性に 応じて書き込むことができる。

【0017】さらに、前記記憶手段は、さらに、拡張記 憶領域を有し、拡張記憶領域以外の記憶領域において空 き容量不足によりデータを記憶できないときは、前記拡 張記憶領域に記憶するとしてもよい。これにより、物品 情報をメモリに書き込むときにメモリが不足しても、予 め用意された拡張記憶領域に新規の物品情報を書き込む ことができる。

【0018】また、前記記憶手段が空き容量不足により データを記憶できない場合、前記時刻情報がもっとも古 いデータを削除して、空き容量を増加させる記憶整理手 段を備えるとしてもよい。これにより、新たにデータを メモリに書き込むときに空き容量が不足しても、メモリ に格納されたデータに添付された時刻情報を参照して最 も古いデータを自動削除するので、新規データをメモリ に書き込むことができる。

【0019】また、マスタ識別子を記憶するマスタ識別 子記憶手段と、受信した前記アクセス識別子が前記マス タ識別子記憶手段に記憶されているマスタ識別子と一致 するか否かを判断するマスタ識別子判断手段と、前記マ 30 スタ識別子判断手段が一致すると判断した場合に、前記 アクセス装置からマスタアクセス情報を受信するマスタ アクセス情報受信手段と、前記マスタアクセス情報に基 づいて、所定のステージ記憶領域へのアクセスを行う入 出力手段とを、更に、備えるとしてもよい。

【0020】これにより、非公開情報を強制的に公開さ せる必要が生じた場合、例えば非接触ICタグを付与さ れた物品に不具合が生じ、その責任の所在を明らかにし なければならないような場合に、マスタ識別子を用いて 情報の公開を促すことができる。また、本発明は、入院 40 から退院に至るまでの病院の療養サイクルにおける複数 のステージを経由する入院患者に付され、不揮発性メモ リを有し、電波を用いて非接触に読み書き可能な非接触 ICタグであって、前記療養サイクルを構成するステー ジ数と同数のステージ記憶領域を有する記憶手段と、前 記複数個のステージ記憶領域をそれぞれ識別するステー ジ識別子を記憶している識別子記憶手段と、外部のアク セス装置から暗号を用いてアクセス識別子を秘密に受信 する秘密受信手段と、受信した前記アクセス識別子が前 記識別子記憶手段に記憶されているステージ識別子のい

ると判断される場合に、前記アクセス装置からアクセス 情報を受信するアクセス情報受信手段と、受信したアク セス情報に基づいて、前記アクセス識別子により識別さ れるステージ記憶領域へのアクセスを行う入出力手段と を備える。

11

【0021】この構成によると、各ステージのリーダラ イタを操作する権限を有する者、例えば、患者、医者、 看護者又は会計担当者などは、自分だけが秘密に知って いるパスワードをリーダライタに入力し、正しく権限を 有する者である場合には、リーダライタは、無線ICタ 10 グの各ステージ領域から情報を読み出し、又は情報を書 き込む。これにより、患者は、自分の病状や治療方法に ついて正しい知識を得ることができる。また、医者又は 看護者が患者を取り違えたり、処置を誤ったりすること を防止ができる。また、会計担当者は、正確に治療代金 などを計算できる。

【0022】また、本発明は、生産から廃棄に至るまで のライフサイクルにおける複数のステージを流通する高 級ブランド品に付され、不揮発性メモリを有し、電波を 用いて非接触に読み書き可能な非接触ICタグであっ て、前記ライフサイクルを構成するステージ数と同数の ステージ記憶領域を有する記憶手段と、前記複数個のス テージ記憶領域をそれぞれ識別するステージ識別子を記 憶している識別子記憶手段と、外部のアクセス装置から 暗号を用いてアクセス識別子を秘密に受信する秘密受信 手段と、受信した前記アクセス識別子が前記識別子記憶 手段に記憶されているステージ識別子のいずれかと一致 するか否かを判断する判断手段と、一致すると判断され る場合に、前記アクセス装置からアクセス情報を受信す るアクセス情報受信手段と、受信したアクセス情報に基 30 づいて、前記アクセス識別子により識別されるステージ 記憶領域へのアクセスを行う入出力手段とを備える。

【0023】この構成によると、高級ブランド品の偽物 の流通を防止することができる。また、高級ブランド品 の品質を保証することができる。また、流通経路におい て、経路情報を無線ICタグに書き込むことにより、流 通の経路の管理、探索ができる。また、本発明は、不揮 発性メモリにより構成され秘密の識別子によりそれぞれ 識別される複数個の記憶領域を有し、電波を用いて非接 触に読み書き可能な情報記憶媒体に対して情報を送受信 40 信するように構成してもよい。 するアクセス装置であって、アクセス識別子を記憶して いる識別子記憶手段と、前記アクセス識別子を暗号を用 いて秘密に前記情報記憶媒体に対して送信する秘密送信 手段と、前記情報記憶媒体により、秘密に送信した前記 アクセス識別子が前記情報記憶媒体が有する複数個の記 憶領域うちの1個の記憶領域を正しく識別すると判断さ れる場合に、さらにアクセス情報を送信するアクセス情 報送信手段とを備える。

【0024】この構成によると、秘密に受信したアクセ

体に対して、アクセス装置はアクセスすることができる ので、1個の情報記憶媒体を複数の目的において共用で きるという効果がある。また、本発明は、生産から廃棄 に至るまでのライフサイクルにおける複数のステージを 流通する物品に付され、不揮発性メモリにより構成され 秘密の識別子によりそれぞれ識別されライフサイクルを 構成するステージ数と同数のステージ記憶領域を有し、 電波を用いて非接触に読み書き可能な非接触ICタグに 対して情報を送受信するアクセス装置であって、アクセ ス識別子を記憶している識別子記憶手段と、前記アクセ ス識別子を暗号を用いて秘密に前記非接触ICタグに対 して送信する秘密送信手段と、前記非接触ICタグによ り、秘密に送信した前記アクセス識別子が前記非接触Ⅰ Cタグが有する複数個のステージ記憶領域うちの1個の ステージ記憶領域を正しく識別すると判断される場合 に、さらにアクセス情報を送信するアクセス情報送信手 段とを備える。

【0025】この構成によると、秘密に受信したステー ジ識別子により識別されるステージ記憶領域を有する非 20 接触ICタグに対して、アクセス装置はアクセスするこ とができるので、生産から廃棄に至るまでのライフサイ クルにおける複数のステージにおいて、1個の非接触 I Cタグを、共用できるという効果がある。ととで、前記 非接触ICタグは、前記複数個のステージ記憶領域をそ れぞれ識別するステージ識別子を記憶しており、前記秘 密送信手段は、前記非接触ICタグから第1認証子を受 信する認証子受信手段と、前記アクセス識別子を暗号鍵 として用いて、受信した前記第1認証子に暗号アルゴリ ズムを施して第2認証子を生成し、生成した第2認証子 を前記非接触ICタグへ出力する認証子出力手段とを備 え、前記アクセス情報送信手段は、前記非接触ICタグ により、前記複数のステージ識別子を暗号化鍵として用 いて、前記第1認証子に前記暗号アルゴリズムと同じ暗 号アルゴリズムを施して、複数の第3認証子が生成さ れ、出力された前記第2認証子が生成した複数の第3認 証子のうちのいずれか1個と一致するか否か判断され、 一致する場合に、前記アクセス識別子が前記複数個のス テージ記憶領域ろちの1個のステージ記憶領域を正しく 識別すると判断されるときに、さらにアクセス情報を送

【0026】この構成によると、ステージ識別子を秘密 に非接触 I C タグに対して送信することなく、非接触 I Cタグにより認証されるので、ステージ識別子が外部に 漏れることがないという効果がある。また、本発明に係 るアクセス装置は、生産から廃棄に至るまでのライフサ イクルにおける複数のステージを流通する物品に付さ れ、不揮発性メモリにより構成され秘密の識別子により それぞれ識別されライフサイクルを構成するステージ数 と同数のステージ記憶領域を有し、電波を用いて非接触 ス識別子により識別される記憶領域を有する情報記憶媒 50 に読み書き可能な非接触 I C タグに対して情報を送受信

するアクセス装置であって、アクセス識別子を受け付け る識別子受付手段と、前記アクセス識別子を暗号を用い て秘密に前記非接触ICタグに対して送信する秘密送信 手段と、前記非接触 I Cタグにより、秘密に送信した前 記アクセス識別子が前記非接触ICタグが有する複数個 のステージ記憶領域うちの1個のステージ記憶領域を正 しく識別すると判断される場合に、さらにアクセス情報 を送信するアクセス情報送信手段とを備えることを特徴 とする。

【0027】 これにより、ライフサイクルの各工程にお 10 いて同じ機能のリーダライタを用いても、各工程同士の セキュリティを図ることができる。また、本発明は、生 産から廃棄に至るまでのライフサイクルにおける複数の ステージを流通する物品に付され、不揮発性メモリによ り構成されライフサイクルを構成するステージ数と同数 のステージ記憶領域を備え、電波を用いて非接触に読み 書き可能な非接触ICタグと前記非接触ICタグに対し て情報を送受信するアクセス装置とから構成されるアク セスシステムであって、前記非接触ICタグと、前記ア クセス装置とから構成される。

【0028】との構成によると、上記に示す非接触IC タグ及びアクセス装置と同様の効果を奏することは明ら かである。また、本発明は、不揮発性メモリを有し、電 波を用いて非接触に読み書き可能な非接触ICタグが付 された物品が、生産から廃棄に至るまでの複数ステージ を流通する物品ライフサイクルにおいて、ステージ毎に 設けられたアクセス装置により前記非接触ICタグにア クセスすることにより、前記物品を管理するライフサイ クル管理システムであって、前記非接触ICタグと、前 記アクセス装置とを含み、ステージ毎に設けられたアク 30 1.1 製品のライフサイクル セス装置により、前記非接触ICタグが有し、当該ステ ージに対応する1のステージ記憶領域にのみアクセスす ることにより、前記物品を管理する。

【0029】との構成によると、ステージ毎に設けられ たアクセス装置により、前記非接触ICタグが有し、当 該ステージに対応する1のステージ記憶領域にのみアク セスすることにより、前記物品を管理するので、各ステ ージにおいて、上記に示す非接触ICタグ及びアクセス 装置と同様の効果を奏することは明らかである。また、 本発明は、生産から廃棄に至るまでのライフサイクルに 40 おける複数のステージを流通する物品に付され、不揮発 性メモリを有し、電波を用いて非接触に読み書き可能で あり、前記ライフサイクルを構成するステージ数と同数 のステージ記憶領域を有する記憶手段と前記複数個のス テージ記憶領域をそれぞれ識別するステージ識別子を記 憶している識別子記憶手段とを備える非接触ICタグに より用いられる入出力方法であって、外部のアクセス装 置から暗号を用いてアクセス識別子を秘密に受信する秘 密受信ステップと、受信した前記アクセス識別子が前記

14

れかと一致するか否かを判断する判断ステップと、一致 すると判断される場合に、前記アクセス装置からアクセ ス情報を受信するアクセス情報受信ステップと、受信し たアクセス情報に基づいて、前記アクセス識別子により 識別されるステージ記憶領域へのアクセスを行う入出力 ステップとを含む。

【0030】この方法を用いると、前記非接触ICタグ と同様の効果を奏することは明らかである。また、本発 明は、生産から廃棄に至るまでのライフサイクルにおけ る複数のステージを流通する物品に付され、不揮発性メ モリにより構成され秘密の識別子によりそれぞれ識別さ れライフサイクルを構成するステージ数と同数のステー ジ記憶領域を有し、電波を用いて非接触に読み書き可能 な非接触ICタグに対して情報を送受信し、アクセス識 別子を記憶している識別子記憶手段を備えるアクセス装 置により用いられるアクセス方法であって、前記アクセ ス識別子を暗号を用いて秘密に前記非接触ICタグに対 して送信する秘密送信ステップと、前記非接触ICタグ により、秘密に送信した前記アクセス識別子が前記非接 20 触ICタグが有する複数個のステージ記憶領域うちの1 個のステージ記憶領域を正しく識別すると判断される場 合に、さらにアクセス情報を送信するアクセス情報送信 ステップとを含む。

【0031】この方法を用いると、前記アクセス装置と 同様の効果を奏することは明らかである。

[0032]

【発明の実施の形態】 1 第1の実施の形態 本発明の1の実施の形態としてのライフサイクル管理シ ステム10について説明する。

生産業者は、生産工場において、部品を加工し、組み立 てて、製品(物品)を生産し、生産した製品を出荷す る。物流業者は、出荷された製品を販売業者へ輸送す る。販売業者は、製品を需要者に販売し、需要者は、そ の製品を使用する。サービス業者は、需要者により使用 されている製品を補修・修理する。回収リサイクル業者 は、長年使用された製品を解体、廃棄する。解体された 製品の一部分は、再度製品を加工する際に部品として使 用される。

【0033】とうして、製品は、図1に示すように、生 産1、物流2、販売3、サービス4、回収リサイクル5 の各ステージを経て流通し、その一生を終える。製品の 生産から廃棄・回収に至るまでを、製品のライフサイク ル6と呼ぶ。生産業者は、その生産の1工程において、 1個の無線 I C タグ (後述する)を製品に付す。例え ば、テレビ受像機の生産業者は、図2に示すように、テ レビ受像機82の前面枠部分81に、無線ICタグ80 aを貼り付け、貼り付けた無線ICタグ80aの上面 に、ロゴマーク83を貼り付ける。また、衣服の生産業 識別子記憶手段に記憶されているステージ識別子のいず 50 者は、図3に示すように、ラベル93の裏面に無線IC

タグ80bを貼り付け、無線 [C タグ80 bを貼り付け たラベル93を衣服90の襟裏側部91に縫い付ける。 【0034】無線【Cタグは、前記製品に関する情報を 記憶する領域を備えている。生産業者は、生産の工程に おいて、無線ICタグに生産に関する情報を書き込み、 又は無線ICタグから参照することにより、製品の生産 管理を行う。物流業者は、製品の輸送の過程において、 無線ICタグに輸送に関する情報を書き込み、又は無線 ICタグから参照することにより、製品の輸送管理を行 イクル業者は、それぞれの業務のプロセスにおいて、無 線ICタグにそれぞれの業務に関する情報を書き込み、 又は無線ICタグから参照することにより、製品の業務 管理を行う。

15

【0035】とのように、複数のステージにおいて、製 品に付された1個の無線ICタグに対して、情報の書込 みと参照とが行われる。

1.2 ライフサイクル管理システム10の構成 ライフサイクル管理システム10は、図4に示すよう に、生産管理サブシステム20a、物流管理サブシステ 20 ム20b、販売管理サブシステム20c、サービス管理 サブシステム20 d、回収リサイクル管理サブシステム 20e及びインターネット30から構成されている。各 サブシステムは、インターネット30を介して相互に接 続されている。

【0036】生産管理サブシステム20a、物流管理サ ブシステム20b、販売管理サブシステム20c、サー ビス管理サブシステム20d及び回収リサイクル管理サ ブシステム20eは、それぞれ、前記生産業者、前記物 流業者、前記販売業者、前記サービス業者及び前記回収 30 リサイクル業者による製品の管理を行うための情報管理 システムである。

1.3 サブシステム20の構成

生産管理サブシステム20a、物流管理サブシステム2 0 b、販売管理サブシステム20 c、サービス管理サブ システム20d及び回収リサイクル管理サブシステム2 0 eは、共通の構成を有している。これらのサブシステ ムをサブシステム20として、以下において説明する。 【0037】(1)サブシステム20の構成 サブシステム20は、図5に示すように、物品に貼り付 40 帯電話内蔵型管理装置40 d けられた無線ICタグ80とリーダライタ30a (30 b) と管理装置40a(40b) とからなる第1組、携 帯電話型リーダライタ30cと基地局50と受信装置5 1と接続装置53とからなる第2組、リーダライタ30 dと携帯電話内蔵型管理装置40dと基地局50と受信 装置51と接続装置53とからなる第3組、携帯端末型 リーダライタ30eとICカード52と管理装置40e とからなる第4組、データベース61を有するホストコ ンピュータ60及びLAN装置70から構成される。

0b)は管理装置40a(40b)に接続され、管理装 置40a(40b)はLAN装置70に接続されてい る。第2組において、携帯電話型リーダライタ30c は、基地局50及び公衆回線網を介して、受信装置51 と通信を行い、受信装置51は接続装置53に接続さ れ、接続装置53はLAN装置70に接続されている。 【0039】第3組において、リーダライタ30dは、 携帯電話内蔵型管理装置40dに接続され、携帯電話内 蔵型管理装置40dは、基地局50及び公衆回線網を介 う。同様にして、販売業者、サービス業者及び回収リサ 10 して、受信装置51と通信を行い、受信装置51は接続 装置53に接続され、接続装置53はLAN装置70に 接続されている。第4組において、ICカード52は携 帯端末型リーダライタ30e又は管理装置40eに装着 される。携帯端末型リーダライタ30eはICカード5 2にデータを書込み、又は I Cカード52からデータを 参照する。また、管理装置40eはICカード52にデ ータを書込み、又は [Cカード52からデータを参照す る。管理装置40eは、LAN装置70に接続されてい る。

> 【0040】ホストコンピュータ60は、LAN装置7 0に接続されている。また、LAN装置70は、インタ ーネット30に接続されている。

> (2) 第1組のリーダライタ30a及び管理装置40a 生産管理サブシステム20 a に含まれる第1組のリーダ ライタ30a及び管理装置40aが、生産工場内に設置 されている状況を、図6に示す。この図に示すように 生産工場内において、無線ICタグが張り付けられたテ レビ受像機が段ボール箱内に梱包され、テレビ受像機の 梱包された段ボール箱がベルトコンベア上を移動してい る。この図に示すように、管理装置40aは、所謂バー ソナルコンピュータと同様に、ディスプレィ部と本体部 とキーボード部とから構成されている。また、リーダラ イタ30aは、円筒形状を有する本体部と本体部上端に 備えられたアンテナ部から構成され、アンテナ部と、リ ーダライタ30aの近辺のベルトコンベア上を移動する 段ボール箱との間において、アンテナ部から送信される 電波を遮る物がないように、ベルトコンベアに近接して 設置されている。

> 【0041】(3)第3組のリーダライタ30d及び携

物流管理サブシステム20bに含まれる第3組のリーダ ライタ30 d及び携帯電話内蔵型管理装置40 dが、貨 物トラックに搭載されている様子を、図7に示す。この 図に示すように、携帯電話内蔵型管理装置40dは、所 謂ノートブック型パーソナルコンピュータと同様に、液 晶ディスプレィ部とキーボードを兼ねた本体部と基地局 50と間で電波の送受信を行うアンテナ部とから構成さ れ、貨物トラックの助手席前方に設置されている。ま た、リーダライタ30dは、アンテナ部を有し、貨物ト 【0038】第1組において、リーダライタ30a(3 50 ラックの荷物搬入口の上部内側において、アンテナ部か

18

ら下向に電波が送信されるように、取り付けられてい る。

17

【0042】(4)第2組の携帯電話型リーダライタ3

物流管理サブシステム20bに含まれる第2組の携帯電 話型リーダライタ30cの外観を図8に示す。携帯電話 型リーダライタ30 cは、所謂携帯電話と同様の形状を 有する本体部からなり、本体部の前端側面において、基 地局50と間で電波の送受信を行い、無線ICタグとの 間で電波を送受信するアンテナ部とを備え、本体部の操 10 作側面において、複数の操作ボタンと表示部とマイクと スピーカとを備えている。

【0043】(5)第1組のリーダライタ30b 販売管理サブシステム20cに含まれる第1組のリーダ ライタ30bの外観を図9に示す。リーダライタ30b は、円筒形状の本体部を有し、本体部の前端側面に無線 ICタグとの間で電波を送受信するアンテナ部を備え、 本体部側面に操作ボタンを備えている。第1組のリーダ ライタ30bは、同一時間帯において、複数の無線IC タグとの間でデータの読み書きを行う。

【0044】(6)第4組の携帯端末型リーダライタ3

サービス管理サブシステム20 dに含まれる第4組の携 帯端末型リーダライタ30eの外観を図10に示す。携 帯端末型リーダライタ30eは、本体部の前端側面にお いて、無線ICタグとの間で電波を送受信するアンテナ 部とブリンタ部とを備え、本体部側面において、複数の 操作ボタンと表示部とを備え、本体部の後端側面におい て、ICカード挿入口を備えており、ICカード挿入口 には、ICカード52が装着される。また、管理装置4 30 ト数と書込み内容とを含む。 0 e は、所謂パーソナルコンピュータと同様に、ディス プレィ部と本体部とキーボード部とを含み、さらにIC カード入出力部を備えており、ICカード入出力部に は、ICカード52が装着される。

1.4 リーダライタ30の構成

リーダライタ30a、30b及び30dは、同様の構成 を有する。また、携帯電話型リーダライタ30c、携帯 端末型リーダライタ30eは、リーダライタ30aと同 様の構成を内蔵する。ここでは、これらの装置をリーダ ライタ30として説明する。

【0045】リーダライタ30は、同一時間帯におい て、最大50個の無線1Cタグに対して情報の読み書き ができる。リーダライタ30は、図11に示すように、 入出力部101、制御部102、一時記憶部103、命 令生成部104、クロック生成部105、識別コード記 憶部106、鍵記憶部107、暗号化部108、ハッシ ュ部109、命令解読部110、変復調部111及びア ンテナ部112から構成される。

【0046】(1)一時記憶部103

識別コードをそれぞれ一時的に記憶する50個の識別コ ード領域を有する。

(2)識別コード記憶部106

識別コード記憶部106は、それぞれ50個の識別コー ドを記憶する領域を有する。

【0047】(3)鍵記憶部107

鍵記憶部107は、リーダライタ30に許可されている 無線 I C タグの後述するステージ領域の1個をアクセス するための領域鍵 K 1 と、無線 I C タグの後述する共通 領域をアクセスするための領域鍵K6とを記憶してい る。これらの領域鍵は、56ビット長である。

【0048】なお、リーダライタ30に許可されている 無線 I C タグのステージ領域が、前記 1 個のステージ領 域以外のステージ領域である場合には、そのステージ領 域に応じて、領域鍵K1の代わりに、領域鍵 $K2\sim K5$ のいずれか1個を記憶している。領域鍵K2~K5は、 それぞれ56ビット長である。

(4)入出力部101

入出力部101は、後述する管理装置40と接続されて 20 おり、管理装置40から入出力命令と入出力情報とから なる組を受け取る。

【0049】入出力命令は、入力命令又は出力命令から なる。入力命令は、無線ICタグが有するメモリからデ ータを読み出す命令であり、出力命令は、無線ICタグ が有するメモリにデータを書き込む命令である。入出力 命令が入力命令である場合に、入出力情報は、無線IC タグのメモリの物理アドレスと読み出しバイト数とを含 む。入出力命令が出力命令である場合に、入出力情報 は、無線ICタグのメモリの物理アドレスと書込みバイ

【0050】入出力部101は、受け取った入出力命令 と入出力情報とを制御部102へ出力する。また、制御 部102からアクセス応答命令とアクセス応答情報と識 別コードとを受け取り、管理装置40へ受け取ったアク セス応答命令とアクセス応答情報と識別コードとを出力 する。

(5)制御部102

制御部102は、図12に示すように、充電電波送信期 間、同期信号送信期間、識別コード収集期間及びアクセ 40 ス期間において、それぞれ、充電電波送信の制御、同期 信号送信の制御、識別コード収集の制御及びアクセスの 制御を行う。この図において、横軸は時間軸である。

【0051】充電電波送信期間、同期信号送信期間、識 別コード収集期間及びアクセス期間は、この順序で時間 軸上で隣接している。識別コード収集期間は、第1収集 期間と第2収集期間とからなり、第1収集期間と第2収 集期間とは、それぞれ、識別コード送信期間、識別コー ド応答期間及び識別コード一致期間から構成される。識 別コード送信期間、識別コード応答期間及び識別コード 一時記憶部103は、無線1Cタグを識別する50個の 50 一致期間は、それぞれ、500m秒長の一周期を形成す

る。

【0052】1周期は、50個の10m秒長に均等に分 割される。各10m秒長を、チャネルと呼ぶ。1周期内 の50個のチャネルを、1周期の先頭から順にそれぞれ チャネル1、チャネル2、チャネル3、・・・、チャネ ル50と呼び、50個のチャネルは、これらのチャネル 番号により識別される。

(命令の出力)制御部102は、入出力部101から、 入出力命令と入出力情報とを受け取る。入出力命令を受 する旨の同期信号送信命令及び各無線ICタグの識別コ ードを収集する旨の識別コード収集命令をこの順序で出 力する。

【0053】(識別コードの収集)制御部102は、命 令生成部104に対して、識別コード収集命令を出力し た後、3秒間の識別コード収集期間において、次に示す ようにして、各無線ICタグから識別コードを収集す る。前記識別コード収集期間が経過すると、制御部10 2は、各無線 1 C タグから識別コードの収集が終了した 集期間は、上記に説明したように、第1収集期間と第2 収集期間とに分かれており、第1収集期間と第2収集期 間とのそれぞれにおいて、制御部102は、識別コード 送信の制御、識別コード応答の制御、識別コード一致の 制御を行う。とのように、第1収集期間と第2収集期間 とのそれぞれにおいて、2回の収集を行う理由について は、後述する。

【0054】制御部102は、識別コード送信期間にお いて、命令解読部110から識別コード送信命令と識別 コードとを受け取り、ハッシュ部109からハッシュ値 30 を受け取る。識別コード送信命令を受け取ると、受け取 った識別コードを、一時記憶部103内の前記受け取っ たハッシュ値により示される識別コード領域へ書き込 36-

【0055】制御部102は、クロック生成部105か ら基準クロックを受け取り、受け取った基準クロックに 基づいて、10m秒間に1個のパルス信号からなる同期 信号を繰り返し含む同期信号波を生成し、生成した同期 信号波を100m秒間、命令生成部104へ出力する。 図12に示すように、同期信号波の1周期は、500m 40 6を読み出す。 秒であり、前述したように、1周期は、50個の10m 秒長に均等に分割され、各10m秒長を、チャネルと呼

【0056】制御部102は、受け取ったハッシュ値を チャネル番号とするチャネルを選択し、識別コード応答 期間内の、選択したチャネルにおいて、前記受け取った 識別コードと、前記識別コードを送信する旨を示す識別 コード応答命令とを命令生成部104へ出力する。この ように、制御部102は、受け取ったハッシュ値をチャ

Cタグに対して同じチャネルが選択される可能性があ る。この場合において、これらの無線ICタグについて は、第1収集期間における識別コードの収集は諦め、第 2収集期間において、これらの無線 I C タグの識別コー ドの収集を行う。この第2収集期間において、これらの 異なる無線ICタグに対して同じチャネルが選択される 可能性は低くなる。

【0057】制御部102は、識別コード一致期間内の 選択したチャネルにおいて、命令解読部110から識別 け取ると、命令生成部104に対して、同期信号を送信 10 コード一致命令の受け取りを待ち受ける。選択したチャ ネルにおいて、命令解読部110から識別コード一致命 令を受け取ると、前記一時記憶部103の前記ハッシュ 値により示される識別コード領域に記憶されている識別 コードが正しく前記無線ICタグを識別する識別コード であると認識し、前記一時記憶部103に記憶されてい る前記識別コード読み出し、読み出した識別コードを識 別コード記憶部106へ書き込む。

(無線ICタグからの認証と領域アクセス)制御部10 2は、識別コード記憶部106に記憶されている全ての とみなし、識別コードの収集を終了する。識別コード収 20 識別コードについて、以下に示すように、アクセス期間 において、各識別コードにより識別される無線ICタグ へのアクセス要求と無線ICタグの領域アクセスとを行

> 【0058】制御部102は、アクセス期間において、 識別コード記憶部106から1個の識別コードを読み出 し、読み出した識別コードにより識別される無線ICタ グに対するアクセスを要求する旨のアクセス要求命令 と、前記読み出した識別コードとを命令生成部104へ 出力する。制御部102は、命令解読部110から認証 子送信命令と識別コードとを受け取る。認証子送信命令 を受け取ると、鍵記憶部107に記憶されている領域鍵 (K1又はK6)を読み出し、読み出した領域鍵(K1 又はK6)を暗号化部108へ出力する。読み出す領域 鍵がK1であるか又はK6であるかは、入出力部101 から受け取る入出力情報により決定する。入出力情報に 含まれる物理アドレスが、リーダライタ30に許可され ている無線ICタグのステージ領域内を示す場合には、 K 1 を読み出す。入出力情報に含まれる物理アドレス が、リーダライタ30の共通領域内を示す場合には、K

[0059]制御部102は、命令生成部104へ前記 読み出した識別コードと認証子応答命令とを出力する。 制御部102は、命令解読部110からアクセス不許可 命令と識別コードと理由コードとを受け取る。アクセス 不許可命令と識別コードと理由コードとを受け取ると、 受け取った理由コードに基づいて、領域鍵K1の誤り等 操作の誤りであると認識し、識別コードで識別される無 線ICタグへのアクセスを諦める。次にアクセス応答命 令を生成し、理由コードを含むアクセス応答情報を生成 ネル番号としてチャネルを選択するので、異なる無線I 50 し、アクセス応答命令とアクセス応答情報と識別コード とを入出力部101へ出力する。

【0060】制御部102は、入出力命令に基づいてアクセス命令を生成し、入出力情報に基づいてアクセス情報を生成し、命令生成部104へ、前記読み出した識別コードとアクセス情報とアクセス命令とを出力する。制御部102は、命令解読部110から、アクセス応答命令とアクセス応答情報と識別コードとを受け取り、受け取ったアクセス応答命令とアクセス応答情報と識別コードとを入出力部101へ出力する。

21

【0061】なお、各命令は、4ビット長からなるコードである。制御部102は、無線ICタグから放射される電波を受信する期間内において、変復調部111に対して、無信号波を出力するように、制御する。この期間とは、識別コード送信期間、識別コード一致期間、アクセス期間であり、無線ICタグからデータを受信する期間である。

【0062】(6)命令生成部104

命令生成部104は、制御部102から、同期信号送信命令、識別コード収集命令、識別コードと識別コード応答命令との組、アクセス要求命令と識別コードとの組、識別コードと認証子応答命令との組、及び識別コードとアクセス情報とアクセス命令との組を受け取る。

【0063】 これらの命令と命令に付随するオペランド等を図13に示す。命令生成部104は、制御部102から同期信号送信命令を受け取ると、受け取った同期信号送信命令に基づいて、バルス信号波を生成し、生成したバルス信号波を変復調部111へ出力する。続いて、制御部102から同期信号波を受け取り、受け取った同期信号波に基づいて、バルス信号波を1秒間生成し、生成したバルス信号波を変復調部111へ出力する。

【0064】命令生成部104は、制御部102から識別コード収集命令、識別コード応答命令、アクセス要求命令、認証子応答命令又はアクセス命令を受け取ると、それぞれの命令に基づいて、バルス信号波を生成し、生成したバルス信号波を変復調部111へ出力する。命令生成部104は、制御部102から識別コードと識別コード応答命令とを受け取ると、識別コード応答命令に基づくパルス信号波の出力に引き続いて、受け取った識別コードに基づいてバルス信号波を生成し、生成したバルス信号波を変復調部111へ出力する。

【0065】命令生成部104は、制御部102からアクセス要求命令と識別コードとを受け取ると、アクセス要求命令に基づくパルス信号波の出力に引き続いて、受け取った識別コードに基づいてパルス信号波を生成し、生成したパルス信号波を変復調部111へ出力する。命令生成部104は、制御部102から識別コードと認証子応答命令とを受け取り、暗号化部108から暗号化乱数R0″を受け取ると、認証子応答命令に基づくパルス信号波の出力に引き続いて、受け取った識別コードと暗号化乱数R0″とに基づいてパルス信号波を生成し、生

成したパルス信号波を変復調部111へ出力する。

【0066】命令生成部104は、制御部102から識別コードとアクセス情報とアクセス命令とを受け取ると、アクセス命令に基づくパルス信号波の出力に引き続いて、受け取った識別コードとアクセス情報とに基づいてパルス信号波を生成し、生成したパルス信号波を変復調部111へ出力する。

(7) クロック生成部105

ドとを入出力部101へ出力する。 クロック生成部105は、基準時刻を示す基準クロック 【0061】なお、各命令は、4 ビット長からなるコー 10 を繰り返し生成し、生成した基準クロックを制御部10 ドである。制御部102は、無線ICタグから放射され 2へ出力する。

【0067】(8)暗号化部108

暗号化部108は、暗号アルゴリズムE1を備えている。とこで、暗号アルゴリズムE1は、DES(データ暗号化規格、Data Encryption Standard)により規定されている暗号アルゴリズムである。この暗号アルゴリズムの暗号鍵は56ビット長であり、この暗号アルゴリズムE1に入力される平文及びこの暗号アルゴリズムE1により生成される暗号文の長さは64ビットである。

20 【0068】暗号化部108は、制御部102から領域鍵(K1又はK6)を受け取り、命令解読部110から乱数R0を受け取り、領域鍵(K1又はK6)を用いて、受け取った乱数R0に暗号アルゴリズムE1を施して、暗号化乱数R0、を生成し、生成した暗号化乱数R0、を命令生成部104へ出力する。なお、この明細書において、鍵Kを用いて、平文Mに対して、暗号アルゴリズムEを施し、暗号文Cを生成するとき、次の式に示すように表現することとする。

[0069]C = E(M, K)

30 (9)ハッシュ部109

ハッシュ部109は、命令解読部110から乱数R0を受け取り、受け取った乱数R0を入力値として、ハッシュ関数Hを施して、ハッシュ値を生成する。生成されるハッシュ値は、1~50の50個の値のうちのいずれかの1個の値をとる。前記ハッシュ関数Hは、入力値に基づいて、入力値を前記50個の値に均等に振り分け、入力値が振り分けられた1個の値をハッシュ値として生成する

【0070】ハッシュ部109は、生成したハッシュ値 40 を制御部102へ出力する。

(10)命令解読部110

命令解読部110は、変復調部111からパルス信号波を受け取る。受け取ったパルス信号波を解読して、命令とオペランドとを抽出し、抽出した命令を制御部102へ出力する。抽出する命令には、図14に示すように、識別コード送信命令、識別コード一致命令、認証子送信命令、アクセス不許可命令及びアクセス応答命令が含まれる。これらの命令は、4ビット長からなる命令である

号化乱数R0′とに基づいてバルス信号波を生成し、生 50 【0071】命令解読部110は、抽出した命令が識別

コード送信命令である場合に、オペランドとして、乱数 ROと識別コードとを抽出し、抽出した乱数ROをハッ シュ部109へ出力し、抽出した識別コードを制御部1 02へ出力する。命令解読部110は、抽出した命令が 認証子送信命令である場合に、オペランドとして、乱数 ROと識別コードとを抽出する。とこで、乱数ROは、 リーダライタのステージ領域を認証するための認証子で ある。抽出した乱数R0を暗号化部108へ出力し、抽 出した識別コードを制御部102へ出力する。

【0072】命令解読部110は、抽出した命令が識別 10 コード一致命令である場合に、オペランドとして、識別 コードを抽出し、抽出した識別コードを制御部102へ 出力する。命令解読部110は、抽出した命令がアクセ ス不許可命令である場合に、オペランドとして、識別コ ードと理由コードとを抽出し、抽出した識別コードと理 由コードとを制御部102へ出力する。

【0073】命令解読部110は、抽出した命令がアク セス応答命令である場合に、オペランドとして、アクセ ス応答情報と識別コードとを抽出し、抽出したアクセスの 応答情報と識別コードとを制御部102へ出力する。

(11)変復調部111

変復調部111は、命令生成部104からバルス信号波 又は無信号波を受け取る。また、制御部102から無信 号波を受け取る。パルス信号波を受け取ると、受け取っ たパルス信号波を変調信号として、変調信号に基づいて 2.45GHzの搬送波の振幅を変化させ、振幅の変化 した搬送波をアンテナ部112へ出力する。また、無信 号波を受け取ると、2.45GHzの搬送波をそのま ま、アンテナ部112へ出力する。

2から電力信号を受け取り、受け取った電力信号から 2. 45 G H z の周波数を有する信号を選択し、選択し た信号からパルス信号波を抽出し、抽出したパルス信号 波を命令解読部110へ出力する。

(12)アンテナ部112

アンテナ部112は、送信アンテナと受信アンテナとか ら構成される。

【0075】アンテナ部112は、送信アンテナとし て、特定の方向に電波を放射する指向性アンテナであ る。変復調部111から振幅の変化した、又は変化して 40 いない搬送波を受け取り、電波として空間に放射する。 アンテナ部112は、受信アンテナとして、電波を受信 し、受信した電波を電力信号に変換して、電力信号を変 復調部111へ出力する。

1.5 無線ICタグ80の構成

無線ICタグ80は、図15に示すように、長さ30m m、幅5mm、厚さ0.5mmの板状に成形された樹脂 内に、ICチップ部200とアンテナ部201とが、封 入されて形成されている。

【0076】なお、無線 I Cタグの形成方法について

は、特開平8-276458号公報に記載されているの で、詳細の説明を省略する。無線ICタグ80の通信可 能な距離は、1m程度以内であり、通信速度は、10~ 20m秒/byteである。また、無線ICタグ80 は、50枚以内の重ね読み(マルチ読み)が可能であ る。

【0077】1Cチップ部200は、図16に示すよう に、電源部203、復調部206、命令解読部207、 識別コード記憶部208、制御部209、認証部21 0、乱数生成部211、ハッシュ部212、変調部21 3、クロック生成部214、入出力部215及びメモリ 部216から構成される。ICチップ部200の寸法 は、縦1mm、横1mm、厚さ0.25ミクロンであ ろ.

【0078】(1)識別コード記憶部208 識別コード記憶部208は、無線ICタグ80を個別に 識別する識別コードを記憶している。識別コードは、3 2ビットからなり、無線 I C タグを製造する製造業者を 識別する製造業者識別コード(10ビット長)と、無線 20 【 C タグが複数の仕様や種類を有する場合に、その仕様 や種類などを識別する種類コード(10ビット長)と、 製造業者及び種類毎に個別に異なる値が設定される製造 番号(12ビット長)とから構成される。

【0079】(2)メモリ部216 メモリ部216は、1Kバイトの記憶容量を有するEE PROM (Electric Erasable and Programmable ROM) から構成される。なお、EEPROMに代えて、ヒュー ズROMを用いるとしてもよい。ヒューズROMは、一 度データを書き込むと消去することができないタイプの 【0074】また、変復調部111は、アンテナ部11 30 メモリである。ヒューズROMを用いることにより、デ ータの改竄を防ぐことができる。また、EEPROM及 びヒューズROMの両方を用いるとしてもよい。

> 【0080】メモリ部216は、図17に示すように、 非プロテクト部301とプロテクト部302とから構成 され、非プロテクト部301は、アドレス0~249 (10進数表示。以下同様にアドレスは10進数表 示。) に配置され、250バイトからなり、プロテクト 部302は、アドレス250~999に配置され、75 0バイトからなる。

【0081】非プロテクト部301は、50バイトずつ 5個の領域311~315から構成され、領域311~ 315は、それぞれ、アドレス0~49、50~99、 100~149、150~199、200~249に配 置されている。プロテクト部302は、150バイトず つ5個の領域321~325から構成され、領域321 ~325は、それぞれ、アドレス250~399、40 $0 \sim 549$, $550 \sim 699$, $700 \sim 849$, 850~999に配置されている。

【0082】領域311及び領域321、領域312及 50 び領域322、領域313及び領域323、領域314

及び領域324、領域315及び領域325は、それぞ れ、5個の生産ステージ、物流ステージ、販売ステー ジ、サービスステージ、回収リサイクルステージのため に用いられるステージ領域である。領域311~315 は、領域鍵K6によるアクセスが許可される共通領域で ある。領域321~325は、それぞれ領域鍵K1~K 5のみによるアクセスが許可される領域である。

【0083】ここで、領域鍵K6によりこれらの共通領 域へのアクセスが許可されるとしているのは、領域鍵K 6を知る者へのみアクセスを許可することにより、不用 10 部207へ出力する。 意にデータの読み書きがされないようにするためであ る。領域321~325は、それぞれ1度だけ書込みを 行うライトワンス(WriteOnce)部と更新が可能な可変 部とからなる。

【0084】各領域に情報が記録されているメモリ部2 16の一例を図18に示す。この図において、メモリ部 216の内容をステージ領域毎に示している。生産ステ ージ領域には、非プロテクト部において、「メーカ 名」、「品名」及び「品番」が記録され、プロテクト部 のライトワンス部において、「製番」、「製造日」及び 20 「工場名」が記録されている。

【0085】物流ステージ領域には、非プロテクト部に おいて、「運送業者名」が記録され、プロテクト部のラ イトワンス部において、「入出庫日」及び「グローバル ロケーション番号(GLN)」が記録されている。販売 ステージ領域には、非プロテクト部において、「保証期 間」及び「保証番号」が記録され、プロテクト部のライ トワンス部において、「卸業者名」、「小売店名」及び 「販売日」が記録されている。

部において、「洗濯方法」が記録され、プロテクト部の 可変部において、「修理者名」、「修理日」及び「修理 部品」が記録されている。回収リサイクルステージ領域 には、プロテクト部のライトワンス部において、「回収 業者名」、「回収日」、「廃棄業者」及び「廃棄日」が 記録され、プロテクト部の可変部において、「リユース 記録」が記録されている。

【0087】(3)電源部203

電源部203は、アンテナ部201と接続され、アンテ ナ部201から電力信号を受け取り、受け取った電力信 40 号を電荷として蓄積する。また、無線 I C タグ8 0 の各 構成部に電力を供給する。電源部203に含まれる電源 回路の一例を、図19に示す。図19に示す電源回路 は、4個のダイオードD1~D4と、電池Eとから構成 される。ダイオードD1~D2は、同じ方向に直列に接 続され、ダイオードD3~D4は、同じ方向に直列に接 続され、また、ダイオードD1~D2とダイオードD3 ~D4とは、同じ方向に並列に接続されている。アンテ ナ部201の一端は、ダイオードD1とD2との中間点

ドD3とD4との中間点に接続されている。電池Eの一 端は、ダイオードD1とD3との中間点に接続され、電 池Eの他の一端はダイオードD2とD4との中間点に接 続されている。

【0088】(4)復調部206

復調部206は、インピーダンス切換部205から電力 信号を受け取り、受け取った電力信号から2.45GH zの周波数を有する信号を選択し、選択した信号からパ ルス信号波を抽出し、抽出したパルス信号波を命令解読

【0089】(5)命令解読部207

命令解読部207は、復調部206からパルス信号波を 受け取る。受け取ったパルス信号波を解読して、命令と オペランドとを抽出し、抽出した命令とオペランドとを 制御部209へ出力する。抽出する命令には、図13に 示すように、同期信号送信命令、識別コード収集命令、 アクセス要求命令、アクセス命令、識別コード応答命令 及び認証子応答命令が含まれる。なお、これらの命令及 びオペランドについては、前述したとおりであるので、 説明は省略する。

【0090】(6)制御部209

制御部209は、命令解読部207から命令とオペラン ドとを受け取る。これらの命令には、同期信号送信命 令、識別コード収集命令、アクセス要求命令、アクセス 命令、識別コード応答命令及び認証子応答命令が含まれ る。また、比較器235から、ステージ領域を識別する 番号Xi(後述する)又は暗号化乱数が一致しない旨を 受け取る。

【0091】制御部209は、同期信号送信命令を受け 【0086】サービスステージ領域には、非プロテクト 30 取ると、引き続き復調部206から同期信号波を受信 し、受信した同期信号波に含まれる同期信号を抽出し、 クロック生成部214から基準クロックを受け取り、受 け取った基準クロックに基づいて、抽出した同期信号に 同期する同期信号を繰り返し含む同期信号波を生成す

> 【0092】(識別コードの出力)制御部209は、識 別コード収集命令を受け取ると、乱数生成部211に対 して乱数を生成するように指示する。次に、乱数生成部 211から生成された乱数R0を受け取り、ハッシュ部 212から生成されたハッシュ値を受け取り、識別コー ド記憶部から識別コードを読み出す。次に、制御部20 9は、受け取ったハッシュ値をチャネル番号とするチャ ネルを選択し、識別コード送信期間において、選択した チャネルにより、読み出した識別コードと乱数ROと識 別コード送信命令とを変調部213へ出力する。

【0093】制御部209は、識別コード応答期間にお いて、選択したチャネルにより、識別コード応答命令を 受け取ると、さらに識別コードを受け取り、前記識別コ ード記憶部208から読み出した識別コードと、受け取 に接続され、アンテナ部201の他の一端は、ダイオー 50 った識別コードとを比較する。一致しているなら、識別

コード一致期間において、選択したチャネルにより、識 別コードと識別コード一致命令とを変調部213へ出力 する。一致していないなら、上記の乱数生成部211に 対する乱数生成から再度繰り返す。

27

【0094】(アクセスの認証)制御部209は、アク セス期間において、アクセス要求命令を受け取ると、さ らに識別コードを受け取る。次に、受け取った識別コー ドと識別コード記憶部208から読み出した識別コード とを比較する。一致しなければ、さらに、アクセス要求 命令の受け取りを待ち受ける。一致すれば、乱数生成部 10 211に対して乱数を生成するように指示し、乱数生成 部2 1 1 から乱数R 0 を受け取り、識別コードと乱数R 0と認証子送信命令とを変調部213へ出力する。

【0095】制御部209は、認証子応答命令を受け取 ると、さらに、識別コードと暗号化乱数RO"を受け取 る。次に、受け取った識別コードと識別コード記憶部2 08から読み出した識別コードとを比較する。一致しな ければ、さらに、認証子応答命令の受け取りを待ち受け る。一致すれば、暗号化乱数R0°を認証部210の比 較器235へ出力する。

【0096】制御部209は、比較器235から暗号化 乱数が一致しない旨を受け取ると、識別コードとアクセ ス不許可命令と理由コードとを変調部213へ出力す る。ここで、理由コードは、許可されていないステージ 領域のアクセスであることを示す。また、番号Xiを受 け取ると、次にアクセス命令を受け取る。制御部209 は、アクセス命令を受け取ると、さらに、識別コードと アクセス情報とを受け取る。アクセス命令は、Read 命令及びWrite命令からなる。アクセス命令がRe ad命令である場合には、アクセス情報は、物理アドレ 30 比較器235は、命令解読部207から暗号化乱数R スと読み出しバイト数とを含み、アクセス命令がWri te命令である場合には、アクセス情報は、物理アドレ スと書込みバイト数と書込み内容とを含む。次に、受け 取った識別コードと識別コード記憶部208から読み出 した識別コードとを比較する。

【0097】一致しなければ、さらに、アクセス命令の 受け取りを待ち受ける。一致すれば、アクセス情報に含 まれる物理アドレスが番号Xiで示されるステージ領域 内を示しているか否かを判断し、ステージ領域内を示し ていない場合には、識別コードとアクセス不許可命令と 40 領域を識別する。 理由コードとを変調部213へ出力する。 ここで、理由 コードは、許可されていないステージ領域のアクセスで あることを示す。ステージ領域内を示している場合に は、受け取ったアクセス命令とアクセス情報とを入出力 部215へ出力する。

【0098】制御部209は、入出力部215から、メ モリ部216から読み出した情報又は書込み終了の情報 を受け取る。前記読み出した情報又は書込み終了の情報 を受け取ると、識別コードとアクセス応答命令とアクセ ス応答情報とを変調部213へ出力する。とこで、アク 50 ハッシュ部212は、乱数生成部211から乱数R0を

セス応答情報は、メモリ部216から読み出した情報又 は書込み終了の情報である。

28

【0099】(7)認証部210

認証部210は、図20に示すように、鍵記憶部231 と乱数記憶部232と暗号化部233と生成乱数記憶部 234と比較器235とを備えている。

(a)鍵記憶部231

鍵記憶部231は、無線ICタグ80の5個のステージ 領域をそれぞれアクセスするための領域鍵K1~K5 と、共通領域をアクセスするための領域鍵K6とを記憶 している。これらの領域鍵は、それぞれ56ビット長で ある。

【0100】(b) 乱数記憶部232

乱数記憶部232は、乱数生成部211から乱数R0を 受け取り、受け取った乱数ROを記憶する。

(c)暗号化部233

暗号化部233は、暗号化部108が備える暗号アルゴ リズムE1と同じ暗号アルゴリズムE1を備えている。 【0101】暗号化部108は、鍵記憶部231から領 20 域鍵K1~K6を読み出し、乱数記憶部232から乱数 ROを読み出し、読み出した領域鍵K1~K6を用い て、読み出した乱数ROに暗号アルゴリズムE1を施し て、それぞれ暗号化乱数R1~R6を生成し、生成した 暗号化乱数R1~R6を生成乱数記憶部234に書き込

【0102】(d) 生成乱数記憶部234 生成乱数記憶部234は、暗号化乱数R1~R6を記憶

(e)比較器235

0'を受け取り、受け取った暗号化乱数R 0'に一致す る暗号化乱数を生成乱数記憶部234から捜し、一致す る暗号化乱数があれば、一致する暗号化乱数を識別する 番号Xiを制御部209へ出力する。例えば、一致する 暗号化乱数がR1であれば、番号Xiは、1であり、一 致する暗号化乱数がR2であれば、番号Xiは、2であ る。この番号Xiは、ステージ領域を識別する番号であ る。番号Xiが1~5の場合、それぞれ、生産用、物流 用、販売用、サービス用、回収リサイクル用のステージ

【0103】一致する暗号化乱数がなければ、暗号化乱 数が一致しない旨を制御部209へ出力する。

(8) 乱数生成部211

乱数生成部211は、制御部209から乱数生成の指示 を受け取る。前記指示を受け取ると、乱数ROを生成す る。乱数ROは、160ビット長である。生成した乱数 R 0 をハッシュ部2 1 2 と認証部2 1 0 と制御部2 0 9 とへ出力する。

【0104】(9) ハッシュ部212

受け取り、受け取った乱数ROを入力値として、ハッシ ュ関数Hを施して、ハッシュ値を生成する。ここで、ハ ッシュ関数日は、ハッシュ部109が有するハッシュ関 数と同じ関数である。生成されるハッシュ値は、1~5 0の50個の値のうちのいずれかの1個の値をとる。ハ ッシュ関数Hは、入力値に基づいて、入力値を前記50 個の値に均等に振り分け、入力値が振り分けられた1個 の値をハッシュ値として生成する。

【0105】ハッシュ部212は、生成したハッシュ値 を制御部209へ出力する。

(10)変調部213

変調部213は、制御部102から命令とオペランドと を受け取り、命令とオペランドとからなるビット列を生 成し、生成したビット列に含まれるビット(0又は1) に応じて、アンナテ部201が有するインピーダンスを 切り換える。具体的には、各ビットが「1」のとき、前 記インピーダンスを第1の値とし、各ビットが「0」の とき、第2の値とする。これにより、アンテナ部201 から再放射される電波の振幅及び位相を変えることがで ができる。

【0106】(11)クロック生成部214 クロック生成部214は、基準時刻を示す基準クロック を繰り返し生成し、生成した基準クロックを制御部20 9へ出力する。

(12)入出力部215

入出力部215は、制御部209からアクセス命令とア クセス情報とを受け取る。アクセス命令は、Read命 令及びWrite命令からなる。アクセス命令がRea と読み出しバイト数とを含み、アクセス命令がWrit e命令である場合には、アクセス情報は、物理アドレス と書込みバイト数と書込み内容とを含む。

【0107】入出力部215は、アクセス命令がRea d命令である場合には、メモリ部216の前記物理アド レスにより示される位置から、前記読み出しバイト数分 の情報を読み出し、読み出した情報を制御部209へ出 力する。入出力部215は、アクセス命令がWrite 命令である場合には、メモリ部216の前記物理アドレ 記書込み内容を書き込み、書込み終了の情報を制御部2 09へ出力する。

【0108】ととで書込み終了の情報とは、書込みが正 常に終了したか否かを示し、正常に終了していない場合 には、さらに、その理由を示す情報を含む。

(13)アンテナ部201

アンテナ部201は、受信アンテナであり、電波を受信 し、受信した電波を電力信号に変換して、電力信号を復 調部206及び電源部203へ出力する。また、受信し た電波を反射(再放射)する。

1.6 管理装置40の構成

管理装置40a及び40bは、同様の構成を有する。ま た、携帯電話型リーダライタ30c、携帯電話内蔵型管 理装置40d及び携帯端末型リーダライタ30eは、管 理装置40aと同様の構成を内蔵する。 ここでは、これ らの装置を管理装置40として説明する。

【0109】管理装置40は、図21に示すよろに、情 報記憶部401、制御部402、LAN接続部403及 び入出力部404から構成され、具体的には、マイクロ 10 プロセッサ、ハードディスク、ROM (Read Only Memo ry)、RAM (Random Access Memory) などから構成さ れる。

(1)入出力部404

入出力部404は、リーダライタ30の入出力部101 と接続されており、制御部402から入出力命令と入出 力情報とからなる組を受け取り、受け取った入出力命令 と入出力情報とからなる組を入出力部101へ出力す

【0110】また、入出力部404は、入出力部101 き、この振幅及び位相の変化により情報を伝達すること 20 からアクセス応答命令とアクセス応答情報と識別コード とを受け取り、受け取ったアクセス応答命令とアクセス 応答情報と識別コードとを制御部402へ出力する。

(2)制御部402

制御部402は、入出力命令と入出力情報とからなる組 を生成し、生成した入出力命令と入出力情報とからなる 組を入出力部404へ出力する。

【0111】入出力命令は、入力命令又は出力命令から なる。入力命令は、無線ICタグのメモリからデータを 読み出す命令であり、出力命令は、無線ICタグのメモ d命令である場合には、アクセス情報は、物理アドレス 30 リにデータを書き込む命令である。入出力命令が入力命 令である場合に、入出力情報は、無線ICタグのメモリ の物理アドレスと読み出しバイト数とを含む。入出力命 令が出力命令である場合に、入出力情報は、無線ICタ グのメモリの物理アドレスと書込みバイト数と書込み内 容とを含む。

【0112】制御部402は、平文を暗号鍵を用いて暗 号化して暗号文を生成する暗号アルゴリズムE2と、前 記暗号アルゴリズムE2により生成された暗号文を復号 鍵を用いて解読して平文を生成する復号アルゴリズムB スにより示される位置から、前記書込みバイト数分、前 40 2とを有している。ここで、この暗号アルゴリズムE2 は、前記暗号アルゴリズムElとは別の暗号アルゴリズ ムである。なお、同一の暗号アルゴリズムであるとして もよい。

> 【0113】制御部402は、入力命令に対応する入力 情報を生成する際に、「メーカ名」や「運送業者名」な どの入力情報を前記暗号鍵を用いて暗号アルゴリズムE 2により暗号化して暗号文を生成し、生成した暗号文を 入力情報とする。なお、暗号化しないとしてもよい。ま た、制御部402は、入出力部404からアクセス応答 50 命令とアクセス応答情報と識別コードとを受け取り、受

け取ったアクセス応答命令が、入力命令に対応する場合 に、アクセス応答情報を前記復号鍵を用いて復号アルゴ リズムB2により復号して平文を生成し、アクセス応答 情報としての生成した前記平文と識別コードとを情報記 憶部401へ書き込む。なお、暗号化されていないアク セス応答情報については、復号しないとしてもよい。

31

【0114】また、制御部402は、LAN接続部40 3を介して、ホストコンピュータ60から情報を受け取 り、受け取った情報を情報記憶部401に書き込む。ま 接続部403を介して、ホストコンピュータ60へ出力 する。

(3)情報記憶部401

情報記憶部401は、各種の情報を記憶する。

【0115】(4)LAN接続部403

LAN接続部403は、制御部402とLAN装置70 とを接続する。

(5)携帯電話型リーダライタ30c、携帯電話内蔵型 管理装置40d及び携帯端末型リーダライタ30eの構

携帯電話型リーダライタ30c、携帯電話内蔵型管理装 置40d及び携帯端末型リーダライタ30eは、管理装 置40と同様の構成を内蔵する。とこでは、管理装置4 0との相違点について簡単に説明する。

【0116】携帯電話型リーダライタ30c及び携帯電 話内蔵型管理装置40dは、LAN接続部403を備え る代わりに、携帯電話機能を有し、携帯電話機能によ り、基地局50、公衆回線網、受信装置51、接続装置 53及びLAN装置70を介して、ホストコンピュータ 60と接続される。また、携帯端末型リーダライタ30~30~いて、図23に示すフローチャートを用いて説明する。 eは、LAN接続部403を備える代わりに、ICカー ド52が装着され、ICカード52により、管理装置4 0 e 及びLAN装置70を介して、ホストコンピュータ 60と接続される。

1.7 ホストコンピュータ60の構成

ホストコンピュータ60は、図21に示すように、制御 部601、LAN接続部602、DB更新部603及び データベース61から構成されている。具体的には、マ イクロプロセッサ、ハードディスク、ROM、RAMな どから構成される。

【0117】(1) データベース61

データベース61は、オープンデータ部とクローズドデ ータ部とから構成され、オープンデータ部とクローズド データ部とは、それぞれ生産データ部、物流データ部、 販売データ部、サービスデータ部、回収リサイクルデー タ部から構成されている。

【0118】データベース61に記憶されている情報の 一例を、図22に示す。この図に示すように、オープン データ部の生産データ部には、「分解方法」、「部品デ ータ」及び「有毒情報」が記憶されている。オープンデ 50 3)。

ータ部の回収リサイクルデータ部には、「リサイクル活 用情報」が記憶されている。また、クローズドデータ部 の生産データ部には、「検査情報」が記憶されている。 物流データ部には、「追跡記録」が記憶されている。販 売データ部には、「POS情報」及び「販売先情報」が 記憶されている。サービスデータ部には、「品質情報」 が記憶されている。回収リサイクルデータ部には、「マ ニフェスト情報」が記憶されている。

【0119】(2) DB更新部603

た、情報記憶部401に記憶されている情報を、LAN 10 DB更新部603は、制御部601の指示により、デー タベース61に情報を書込み、又は、データベース61 から情報を読み出す。

(3)制御部601

制御部601は、DB更新部603を介して、データベ ース61に情報を書込み、又は、データベース61から 情報を読み出す。

【0120】また、LAN接続部602を介して、管理 装置40と接続され、管理装置40から情報を受け取 り、データベース61に受け取った情報を書き込む。ま 20 た、データベース61から読み出した情報を管理装置4 0へ出力する。

(4) LAN接続部602

LAN接続部602は、制御部601とLAN装置70 とを接続する。1.8 リーダライタ30及び無線IC タグ80の動作リーダライタ30及び無線【Cタグ80 の動作について説明する。

【0121】(1) リーダライタ30及び無線 I C タグ 80の概要動作

リーダライタ30及び無線ICタグ80の概要動作につ 同期信号送信期間において、制御部102は、同期信号 送信命令を出力し、生成した同期信号波を出力し、命令 生成部104は、同期信号送信命令に基づいて、パルス 信号波を生成して出力し、同期信号波に基づいて、バル ス信号波を生成して出力し、変復調部111は、搬送波 の振幅を変化させ、振幅の変化した搬送波を出力し、ア ンテナ部112は、搬送波を電波として空間に放射す る。制御部209は、アンテナ部201、復調部20 6、命令解読部207を介して、同期信号送信命令を受 40 け取り、さらに同期信号波を受信し、同期信号を抽出 し、抽出した同期信号に同期する同期信号を繰り返し含 む同期信号波を生成する(ステップS102)。

【0122】制御部102は、識別コード収集命令を出 力し、命令生成部104は、パルス信号波を生成して出 力し、変復調部111は、搬送波の振幅を変化させ、振 幅の変化した搬送波を出力し、アンテナ部112は、搬 送波を電波として空間に放射する。制御部209は、ア ンテナ部201、復調部206、命令解読部207を介 して、識別コード収集命令を受け取る(ステップS10

【0123】制御部102は、3秒間の識別コード収集 期間の経過を監視し(ステップS104)、3秒間の識 別コード収集期間において、各無線ICタグから識別コ ードを収集する(ステップS105)。識別コード収集 期間が経過すると(ステップS104)、制御部102 は、各無線ICタグから識別コードの収集が終了したと みなし、識別コードの収集を終了する。

【0124】次に、アクセス期間において、制御部10 2は、識別コード記憶部106に記憶されている全ての 6)、各識別コードについて、各識別コードにより識別 される無線ICタグの領域アクセス認証と領域アクセス とを繰り返し行い(ステップS107)、識別コード記 憶部106に記憶されている全ての識別コードの読み出 しが終了すると(ステップS106)、処理を終了す

【0125】(2)無線 I Cタグの識別コードの収集の 動作

ここでは、図23のフローチャートのステップS105 に示す無線ICタグの識別コードの収集の動作につい て、図24に示すフローチャートを用いて説明する。制 御部209は、乱数生成部211に対して乱数を生成す るように指示し、乱数生成部211は、乱数R0を生成 し(ステップS131)、ハッシュ部212はハッシュ 値を生成し、制御部209は、識別コード記憶部208 から識別コードを読み出し、ハッシュ部212からハッ シュ値を受け取り、受け取ったハッシュ値をチャネル番 号とするチャネルを選択し(ステップS132)、識別 コード送信期間において、選択したチャネルにより(ス テップS133)、読み出した識別コードと乱数R0と 識別コード送信命令とを変調部213及びアンテナ部2 01を介してリーダライタ30へ送信し、アンテナ部1 12、変復調部111及び命令解読部110を介して、 制御部102は、識別コード送信命令と識別コードとを 受け取り、ハッシュ部109は、乱数R0を受け取り (ステップS134)、ハッシュ部109は、ハッシュ 値を生成し、制御部102は、受け取った識別コードを 一時記憶部103に書き込み、生成されたハッシュ値を チャネル番号とするチャネルを選択し(ステップS13 5) 、制御部102は、識別コード応答期間内の選択し たチャネルにおいて (ステップS136)、前記識別コ ードと識別コード応答命令とを命令生成部104、変復 調部111及びアンテナ部112を介して送信し(ステ ップS138)、制御部209は、アンテナ部201、 復調部206及び命令解読部207を介して、識別コー ド応答期間において、選択したチャネルにより(ステッ プS137)、識別コード応答命令と識別コードとを受 け取り(ステップS138)、制御部209は、識別コ ード記憶部208から読み出した識別コードと、受け取 った識別コードとを比較し、一致しているなら(ステッ 50 子応答命令とを出力し、命令生成部104は、暗号化乱

プS139)、識別コード―致期間において、選択した チャネルにより(ステップS140)、識別コードと識 別コード―致命令とを、変調部213及びアンテナ部2 01を介して出力する(ステップS142)。一致して いないなら(ステップS140)、ステップS131へ 戻って、処理を繰り返す。

【0126】制御部102は、識別コード一致期間内の 選択したチャネルにおいて(ステップS141)、アン テナ部112、変復調部111、命令解読部110を介 識別コードの読み出しが終了するまで(ステップS10 10 して、識別コード―致命令を受け取り(ステップS14 2)、一時記憶部103から前記識別コード読み出し、 読み出した識別コードを識別コード記憶部106へ書き 込む (ステップS143)。

> 【0127】(3)無線ICタグの領域アクセス認証及 び領域アクセスの動作

ここでは、図23のフローチャートのステップS107 に示す無線ICタグの領域アクセス認証と領域アクセス の動作について、図25に示すフローチャートを用いて 説明する。制御部102は、アクセス期間において、識 20 別コード記憶部106から1個の識別コードを読み出し (ステップS161)、アクセス要求命令と前記読み出 した識別コードとを、命令生成部104、変復調部11 1及びアンテナ部112を介して出力し、制御部209 は、アクセス期間において、アンテナ部201、復調部 206及び命令解読部207を介して、識別コードとア クセス要求命令とを受け取り(ステップS162)、制 御部209は、受け取った識別コードと識別コード記憶 部208から読み出した識別コードとを比較し、一致し なければ(ステップS163)、さらにアクセス要求命 30 令の受け取りを待ち受ける。一致すれば(ステップS1 63)、制御部209は、乱数生成部211に対して乱 数を生成するように指示し、乱数生成部211は、乱数 R0を生成し(ステップS164)、暗号化部108 は、鍵記憶部231から領域鍵K1~K6を読み出し、 読み出した領域鍵K1~K6を用いて、乱数R0に暗号 アルゴリズムElを施して、それぞれ暗号化乱数Rl~ R6を生成し、生成した暗号化乱数R1~R6を生成乱 数記憶部234に書き込む(ステップS166)。

【0128】制御部209は、識別コードと乱数R0と 40 認証子送信命令とを変調部213及びアンテナ部201 を介して出力し、アンテナ部112、変復調部111及 び命令解読部110を介して、制御部102は、認証子 送信命令と識別コードとを受け取り、ハッシュ部109 は、乱数R0を受け取り(ステップS165)、ハッシ ュ部109は、ハッシュ値を生成し、制御部102は、 鍵記憶部107に記憶されている領域鍵を読み出し、暗 号化部108は、乱数R0を領域鍵を用いて暗号化して 暗号化乱数RO'を生成し(ステップS167)、制御 部102は、命令生成部104へ前記識別コードと認証 数R〇'と識別コードと認証子応答命令とを、変復調部 111及びアンテナ部112を介して出力し、アンテナ 部201及び復調部206を介して、命令解読部207 は暗号化乱数R0′を受け取り、制御部209は、認証 子応答命令と識別コードを受け取り、(ステップS16 8)、制御部209は、受け取った識別コードと識別コ ード記憶部208から読み出した識別コードとを比較 し、一致しなければ(ステップS169)、さらに、認 証子応答命令の受け取りを待ち受ける。一致すれば (ス テップS169)、比較器235は、命令解読部207 から受け取った暗号化乱数R0'に一致する暗号化乱数 を生成乱数記憶部234から捜し、一致する暗号化乱数 があれば (ステップS170)、一致する暗号化乱数を 識別する番号Xiを制御部209へ出力する(ステップ S172)。一致する暗号化乱数がなければ (ステップ S170)、比較器235は、暗号化乱数が一致しない 旨を制御部209へ出力し、制御部209は、識別コー ドとアクセス不許可命令と理由コードとを、変調部21 3及びアンテナ部201を介して出力する(ステップS 171).

【0129】制御部102は、前記識別コードとアクセ ス情報とアクセス命令とを、命令生成部104、変復調 部111及びアンテナ部112を介して出力し、制御部 209は、アクセス命令と識別コードとアクセス情報と を、アンテナ部201、復調部206及び命令解読部2 07を介して受け取る(ステップS173)。制御部2 09は、次に、受け取った識別コードと識別コード記憶 部208から読み出した識別コードとを比較し、一致し なければ (ステップS174)、さらに、アクセス命令 の受け取りを待ち受ける。一致すれば(ステップS17 30 として、宅配A25、郵便A22、航空手荷物A23、 4) 、制御部209は、アクセス情報に含まれる物理ア ドレスが番号Xiで示されるステージ領域内を示してい るか否かを判断し、ステージ領域内を示していない場合 には(ステップS175)、識別コードとアクセス不許 可命令と理由コードとを、変調部213及びアンテナ部 201を介して出力し、制御部102は、アンテナ部1 12、変復調部111及び命令解読部110を介して、 識別コードとアクセス不許可命令と理由コードとを受け 取る。

テップS175)、制御部209は、アクセス命令とア クセス情報とを入出力部215へ出力し、入出力部21 5は、制御部209からアクセス命令とアクセス情報と を受け取り、アクセス命令とアクセス情報とに基づいて メモリ部216にアクセスを行い、制御部209は、そ のアクセスの結果に基づいて、アクセス応答情報を生成 し(ステップS177)、識別コードとアクセス応答命 令とアクセス応答情報とを、変調部213及びアンテナ 部201を介してへ出力し、制御部102は、アンテナ

て、アクセス応答命令とアクセス応答情報と識別コード とを受け取り(ステップS178)、入出力部101 は、アクセス応答命令とアクセス応答情報と識別コード とを受け取り、管理装置40へ受け取ったアクセス応答 命令とアクセス応答情報と識別コードとを出力する。 1.9 無線ICタグの種類と適用分野無線ICタグ8 0は、搬送周波数として、2.4~2.5GHzの準マイ クロ波帯を使用し、電波方式により通信を行っている。 【0131】また、無線 I Cタグ80は、860MHz 10 ~915MHzのUHF帯を使用し、同様に電波方式に より通信を行うようにしてもよい。この場合、タグ寸法 は、一例として、長さ100mm、幅15mm、厚さ 0.5 mmである。このとき、通信可能な距離は、2~ 3mであり、通信速度は、10~20m秒/byteで ある。

【0132】この他に、磁気方式(電磁誘導方式)によ る無線ICタグが知られており、使用される周波数は、 125KHz又は13.56MHzであり、寸法は、縦 6 cm、横8 cmであり、通信距離は、50 cm以内で 20 あり、通信速度は、数Kbpsである。また、重ね読み はできない、又は3枚程度以内まで可能である。電波方 式は、磁気方式よりも高周波を用いるので、アンテナを 小さくでき、タグを小型化できる。

【0133】無線ICタグの適用分野と、タグ単価と、 通信距離との関係を図26に示す。この図では、横軸に タグ単価をとり、縦軸に通信距離をとっている。タグ単 価が数円から500円程度であり、通信距離が数10c m以上である範囲A10は、前記の電波方式を用いる無 線ICタグの適用範囲を示し、この範囲内における用途 洗濯物管理A24、ライフサイクルマネージメントA2 1及び車両管理A26がある。

【0134】また、タグ単価が10円~500円であ り、通信距離が50 cm以内である範囲A11は、前記 磁気方式(13MHz帯)を用いる無線ICタグの適用 範囲を示し、この範囲内における用途として、〇A機器 用消耗品管理A31、イモビライザA30、テレホンカ ードA32及び定期券A29がある。また、タグ単価が 10円以下であり、通信距離が数10cm程度である範 【0130】ステージ領域内を示している場合には(ス 40 囲A27において、共振タグが知られており、万引き防 止のために用いられている。1.10 その他の変形例 なお、本発明を上記実施の形態に基づいて説明してきた が、本発明は上記実施の形態に限定されないのはもちろ んである。すなわち、以下のような場合も本発明に含ま れる。

【0135】(1)図3に示す衣服90に付されている 無線 I C タグ80 b は、図18 に示すように、非プロテ クト部のサービスステージ領域に、「洗濯方法」が記録 されている。家庭用電気洗濯機500は、図27に示す 部112、変復調部111及び命令解読部110を介し 50 ように、洗濯槽内上部501において、リーダライタ3

215).

0と同様のリーダライタを内蔵しており、また、様々な 洗濯方法に応じた洗濯コースを記憶している。衣服90 が洗濯槽内に入れられると、家庭用電気洗濯機500が 内蔵するリーダライタは、無線 I C タグ80 b の非プロ テクト部のサービスステージ領域に記録されている「洗 濯方法」を読み出し、家庭用電気洗濯機500は、読み 出した洗濯方法に応じた洗濯コースを読み出し、読み出 した洗濯コースにより、洗濯を開始する。

【0136】また、食材に無線ICタグが添付され、と の無線ICタグは、調理方法を非プロテクト部のサービ 10 記アクセス命令に基づいて無線ICタグが有するメモリ スステージ領域に記憶しており、電子レンジなどの調理 器は、リーダライタ30と同様のリーダライタを内蔵し ており、また、様々な調理方法に応じた調理コースを記 憶している。無線ICタグの添付された食材が内部に入 れられると、調理器が内蔵するリーダライタは、無線Ⅰ Cタグの非プロテクト部のサービスステージ領域に記録 されている「調理方法」を読み出し、調理器は、読み出 した調理方法に応じた調理コースを読み出し、読み出し た調理コースにより、食材を調理する。

【0137】(2)メモリ部216は、5個のステージ 20 してもよい。 領域を有するとしているが、5個に限定されることはな い。5個より多いステージ領域を有するとしてもよい し、5個より少ないステージ領域を有するとしてもよ い。また、無線ICタグ80のメモリ部216内の可変 部は、この領域内に情報が埋め尽くされれば、可変部の 先頭から再度上書きするとしてもよい。

【0138】また、図28に示すように、非プロテクト 部とプロテクト部とから構成され、プロテクト部は、生 産ステージ領域と物流ステージ領域と販売ステージ領域 とサービスステージ領域と回収リサイクルステージ領域 30 と拡張領域とから構成されるとしてもよい。拡張領域 は、各ステージ領域内が情報で埋め尽くされた場合に、 さらに情報を書き込む領域として用いられる。

【0139】(3)リーダライタが、同一時間帯内にお いて、1個の無線 [C タグのみに対して読み書きを行う 場合には、図23に示す処理を行う代わりに、図29に 示すフローチャートに示すようにして、ステージ領域の 認証とステージ領域へのアクセスを行うようにしてもよ い。リーダライタは、アクセス要求を無線ICタグに送 0を生成し(ステップS203)、生成した乱数R0を リーダライタへ出力する(ステップS204)。リーダ ライタは、暗号化乱数R0'=E1(R0、K1)を生 成し(ステップS206)、生成した暗号化乱数R0' を無線 I C タグに送信する (ステップ S 2 0 7)。無線 ICタグは、暗号化乱数R1=E1(R0、K1)、R $2 = E1 (R0, K2), \cdots, R6 = E1 (R0,$ K6)を生成し(ステップS205)、受け取った暗号 化乱数RO'が、R1~R6のいずれかに一致するか否

「アクセス不許可」をリーダライタへ送信し(ステップ S209)、一致する場合に(ステップS208)、ス テージ領域を識別するXiを決定する(ステップS21 0)。リーダライタは、領域X3へのアクセスを行うア クセス命令を無線 I C タグへ送信する (ステップ S 2 1 1)。無線ICタグは、XiとX3とが一致するか否か を判断し、一致しない場合に (ステップS212)、リ ーダライタに「アクセス不許可」を送信する(ステップ S213)。一致する場合に(ステップS212)、前 にアクセスし(ステップS214)、アクセス結果をア

38

【0140】(4)無線 I Cタグ80は、上記に説明し たように、搬送周波数として、2.4~2.5 GHzの準 マイクロ波帯を使用し、電波方式により通信を行うとし ているが、搬送周波数として、2.4~2.5 GHzの準 マイクロ波帯及び860MHz~915MHzのUHF 帯の両方を使用し、同様に電波方式により通信を行うと

クセス応答としてリーダライタへ送信する(ステップS

【0141】また、無線 I C タグ80を使用するステー ジに応じて、リーダライタ30は、使用する搬送周波数 としてUHF帯又は準マイクロ波帯のいずれかを選択す るようにしてもよい。例えば、リーダライタ30と無線 ICタグ80との距離が一定して近接している生産工場 内においては、通信距離の短い準マイクロ波帯を選択 し、リーダライタ30と無線1Cタグ80との距離が一 定しないと考えられる物流ステージ内においては、通信 距離の長いUHF帯を選択するようにしてもよい。

【0142】(5)上記の実施の形態においては、同一 期間において複数の無線ICタグへのアクセスを行うマ ルチ読み取りを行う際に、識別コード収集期間におい て、時分割方式により識別コードを収集し、アクセス期 間においては、リーダライタ30は、各無線ICタグに ついて順番にアクセスするとしているが、アクセス期間 においても時分割方式により、リーダライタ30は、各 無線ICタグにアクセスするとしてもよい。

【0143】また、識別コード収集期間は、第1収集期 間と第2収集期間との2個の収集期間を含み、第1収集 信する(ステップS202)。無線ICタグは、乱数R 40 期間と第2収集期間とにおいて、識別コードを収集する としているが、識別コード収集期間は、3個以上の収集 期間を含み、それぞれの収集期間において、識別コード を収集するとしてもよい。また、搬送周波数として、 2.4~2.5GHzの準マイクロ波帯を周波数分割し て、分割された各周波数を複数の無線1Cタグに割り当 てて、リーダライタ30は、分割された各周波数を用い て、各無線ICタグにアクセスするとしてもよい。 【0144】また、スペクトラム拡散技術に基づくCD MA (Code Division Multiple Access) 方式を用いる かを判断し、一致しない場合に(ステップS208)、 50 としてもよい。無線ICタグ毎にそれぞれ異なる拡散コ

スタ鍵K7により無線ICタグ80の全ての領域へのア

ードを設定し、複数の無線 I C タグが同一の広帯域無線 チャネルを共有する。また、リーダライタ30と各無線 ICタグとの間で通信する情報をバケットデータに分割 し、各パケットデータの先頭に各無線ICタグを識別す る識別コードを付加し、リーダライタ30は、バケット データを用いて、各無線ICタグにアクセスするとして もよい。

【0145】(6)識別コードは、32ビットからな り、製造業者識別コード(10ビット長)と、種類コー ド(10ビット長)と、製造番号(12ビット長)とか 10 ら構成されるとしているので、2の32乗個分の識別コ ードを生成できる。さらに、多くの数の識別コードが必 要であれば、識別コードのビット長を増やすとしてもよ

【0146】また、識別コードを32ビット長とし、さ らに、多くの数の識別コードが必要であれば、32ビッ ト長の乱数を生成し、生成した乱数と32ビットの前記 識別コードとを加算して、32ビット長の加算結果を 得、得られた加算結果を識別コードとしてもよい。この で通信を行うとしてもよい。リーダライタ30により無 線ICタグ80にアクセスする場合に、識別コードは、 最大50個の無線 I C タグを識別できればよいからであ る。ととで、もちろん加算以外の他の演算を用いるとし てもよい。

【0147】(7)無線ICタグ80及びリーダライタ 30は、記憶している領域鍵が漏洩しないように、無線 1 C タグ8 O 及びリーダライタ3 O が記憶している領域 鍵を不正に読みだそうとして、無線 I C タグ80及びリ ーダライタ30を分解すると、前記領域鍵を記憶してい 30 るメモリが破壊されるタンパ方式を採用するとしてもよ

【0148】(8)さらに、領域鍵配信装置を設け、領 域鍵配信装置は、無線ICタグ80と接続され、6個の 領域鍵(K1~K6)を無線ICタグ80内部に書き込 むとしていもよい。また、領域鍵配信装置は、リーダラ イタ30と接続され、2個の領域鍵(K1及びK6、K 2及びK6、K3及びK6、K4及びK6又はK5及び K6の何れか)をリーダライタ30内に書き込むとして もよい。

【0149】この領域鍵配信装置は、リーダライタ30 及び無線ICタグ80の製造業者以外の第三者機関が所 有し、この第三者機関によりこの領域鍵配信装置を用い て、リーダライタ30及び無線 [C タグ80にそれぞれ 領域鍵が書き込まれるとしてもよい。これにより、領域 鍵のリーダライタ30及び無線 I Cタグ80への書込み 時点での、領域鍵の漏洩を防ぐことができる。

[0]50](9)すべての領域にアクセスを許すマス タ鍵 K 7 を設け、特別に許された使用者のみにより使用 されるリーダライタ30内部にマスタ鍵K7を有し、マ 50 り、ニセモノを誤って購入することを防止できる。ま

クセスが可能であるとしてもよい。また、前記第三者機 関がこの使用者であるとしてもよい。 (10)上記の実施の形態では、無線 I C タグがリーダ

ライタを認証するとしているが、図25に示すフローチ ャートのステップS161~S170において、リーダ ライタの処理と無線ICタグの処理とを逆にすることに より、リーダライタが無線ICタグを認証するとしても よい。これにより、不正に製造された無線ICタグをリ ーダライタは拒否することができる。

【0151】また、無線ICタグがリーダライタを認証 し、かつリーダライタが無線ICタグを認証するとして もよい。

(11)販売ステージ領域には、WPCコード (JA N、EAN、UPCコード) を記録するようにしてもよ い。ことで、EAN (European Article Numbering Sys tem)は、ヨーロッパで使用されている小売食品外装用 の国際的な標準コード体系である。UPC(Universal Product Code) は、米国での小売り食品包装用標準バー 識別コードを用いて無線ICタグとリーダライタとの間 20 コードシンボルである。また、JANは、1978年に JIS化された共通商品コードで日本で使用されている コード体系である。

> 【0152】(12) リーダライタは、さらにバーコー ドを読むように構成してもよい。また、無線ICタグの 樹脂表面にバーコードを印刷して、バーコードの印刷さ れた無線ICタグを製品表面に貼り付けるようにしても よい。このバーコードの印刷された無線ICタグについ て、前記リーダライタは前記バーコードを読み、また、 無線ICタグにアクセスするようにしてもよい。

【0153】(13)無線ICタグの貼り付け位置は、 ロゴ裏面に限定されない。例えば、テレビジョン受像機 の内部に設けられた配線基板の上面に無線ICタグを貼 り付けるとしてもよい。このように、無線ICタグの貼 り付け位置は、リーダライタ30から送信される電波の 届く製品の内部であってもよい。

(14) 商店で陳列されている商品に無線 I C タグを添 付し、商店のレジにリーダライタ30と同様の構成を有 する第1のリーダライタを設置し、第1のリーダライタ は、正当に対価が支払われた商品に添付されている無線 ICタグにその旨を記録し、商店の出入り口にリーダラ イタ30と同様の構成を有する第2のリーダライタを設 置し、第2のリーダライタは、無線1Cタグに前記の旨 が記録されていていない無線ICタグを検出する。これ により、商品の万引きを防止することができる。

【0154】(15)衣服の製造業者は、その製造業者 名を記録している無線ICタグを製造した衣服に添付 し、仕入れ業者は、無線ICタグに記録されている製造 業者名をリーダライタ30により読み出すことにより、 衣服の製造業者名を確認することができる。これによ

た、高級衣料品や高級装飾品などの高級ブランド品に、 無線ICタグを添付することにより、高級ブランド品の 偽物の流通を防止することができる。また、高級ブラン ド品の品質を保証することができる。また、流通経路に おいて、経路情報を無線ICタグに書き込むことによ り、流通の経路の管理、探索ができる。

【0155】(16)生産現場において、生産従事者 は、その者の名前が記録されている無線ICタグが裏面 に添付されている名札を身につけ、生産現場の各所にお いて、リーダライタ30と同様の構成を有するリーダラ 10 む。 イタが設置され、このリーダライタは、無線ICタグに 記録されている名前を読み出し、その場所とともに記録 する。これにより、生産現場における人の動きの管理を することができる。また、小売店などにおいても同様で

【0156】(17)病院において、患者が入院し、治 療を受け、退院に至るまでにおいて、上記の製品のライ フサイクルと同様に、病院の療養サイクルにおける複数 のステージ、すなわち、入院、検査、手術、治療、養 生、投薬、会計、退院などを経る。これらの複数のステ 20 ージ毎に、それぞれ必要な情報が存在する。患者は、無 線ICタグを身につける。無線ICタグは、ステージ毎 のステージ領域を有している。入院ステージ領域には、 患者の名前及び病状情報が書き込まれ、検査ステージ領 域には、検査結果が書き込まれ、手術ステージ領域に は、手術方法及び結果が書き込まれ、治療ステージ領域 には、治療方法及び結果などの処置情報が書き込まれ、 養生ステージ領域には、養生中の病状情報が書き込ま れ、投薬ステージ領域には、患者に投薬された医薬品に 関する情報が書き込まれ、会計ステージ領域には、治 療、投薬などの保険点数及び金額情報が書き込まれ、退 院ステージ領域には、退院時点における病状情報が書き 込まれている。各ステージ領域にアクセスできる権限を 有する者は限定されている。病院内の病室、治療室、手 術室、会計室などの各所において、リーダライタ30と 同様の構成を有する各ステージのリーダライタが設置さ れ、各ステージのリーダライタを操作する権限を有する 者、例えば、患者、医者、看護者又は会計担当者など は、自分だけが秘密に知っているパスワードをリーダラ イタに入力し、正しく権限を有する者である場合には、 リーダライタは、無線ICタグの各ステージ領域から情 報を読み出し、又は情報を書き込む。

【0157】これにより、患者は、自分の病状や治療方 法について正しい知識を得ることができる。また、医者 又は看護者が患者を取り違えたり、処置を誤ったりする ことを防止ができる。また、会計担当者は、正確に治療 代金などを計算できる。

(18)物流ステージにおいて、図7に示すように、物 流管理サブシステム20bに含まれる第3組のリーダラ イタ30d及び携帯電話内蔵型管理装置40dが、貨物 50 いる無線ICタグに記録されている情報を読み出すこと

トラックに搭載され、アンテナ部を有するリーダライタ 30 dが、貨物トラックの荷物搬入口の上部内側に設置 されているので、荷物搬入口近辺の無線ICタグの添付 された貨物の内容物を無線ICタグに記録されている情 報を読み出すことにより知ることができる。こうして得 られた貨物の内容物についての情報と現在トラックが位 置している場所の情報とを、基地局50、公衆回線、受 信装置51、接続装置53、LAN装置70を介して、 ホストコンピュータ60のデータベース61に書き込

【0158】これにより、貨物トラックに搬入された貨 物又は貨物トラックから搬出された貨物の内容物とその 位置とを時々刻々と知ることができるので、貨物の流通 ルートを確実に把握することができる。

(19)無線 I Cタグが本、CD、衣服などに添付さ れ、これらの本、CD、衣服などが重なり合って保管さ れている場合においても、リーダライタ30は、これら 複数の無線ICタグとのアクセスを行うことができるの で、これらの本、CD、衣服などの在庫管理ができる。 【0159】(20)オフィスに複数台設置されている コンピュータやプリンタなどを接続する複数の配線毎 に、前記配線が接続する機器と機器とを示す情報が記録 されている無線ICタグを添付し、これらの複数の配線 をオフィスの床下に埋め込む。リーダライタを床上から 操作して、これらの無線ICタグに記録されている情報 を読み出すことにより、機器と機器とを接続する配線の 位置を知ることができる。

【0160】(21)自動車の車体に無線 I C タグを添 付し、サービスステージ領域に、自動車の運行状況、例 30 えば、走行距離数と日付、給油量と日付などを定期的に 無線ICタグに記録するようにしてもよい。また、自動 車の修理履歴を記録して管理するようにしてもよい。ま た、自動車が廃車とされたときに、これらの情報を用い て、自動車の部品、モジュールのリユースを決定するに ようにしてもよい。

【0161】このようにして、廃棄される物品のリユー スが簡単に決定できるので、廃棄される物品の回収率が 向上し、さらに、物品が再利用されるリユース率が向上 する。

(22)無線 I C タグに、さらに、温度センサ、圧力セ ンサなどのセンサを付加し、これらのセンサにより、定 期的に、無線ICタグの周辺の温度、圧力などを検出 し、検出した温度、圧力などを無線ICタグ内に記録す るようにしてもよい。また、この無線ICタグは、これ らのセンサを駆動させるため電池を備えているとしても £112

【0162】(23)家庭内に用いられる電化製品や衣 服に無線ICタグが添付され、リーダライタを用いて、 家庭内に存在するこれらの電化製品や衣服に添付されて により、家庭内資産管理を行うことができる。

(24) 上記実施の形態では、秘密鍵方式による暗号を 用いているが、公開鍵方式による暗号を用いるとしても よい。例えば、楕円曲線上の離散対数問題を安全性の根 拠とする暗号通信方式を用いてもよい。

2 第2の実施の形態

図30は、本発明における第2の実施の形態のライフサ イクル管理システムのライフサイクル工程を示した図で ある。以下、図30に示すように、製品のライフサイク ルの工程を生産工程Q23、物流工程Q24、販売工程 10 Q25、使用工程Q26、回収処理工程Q27の5つの 工程に分けて説明するが、ライフサイクルの工程はこれ に限るものではない。例えば、図30に示すように、使 用工程と回収処理工程の間に再生工程Q28を設けても よい。

【0163】図30に示すように、各工程内あるいは各 工程同士において製品Q1の管理システムは、製品Q1 に関する製品情報を製品Q1の外部に取り付けられた非 接触で通信を行うICタグQ2にメモリを設け、各工程 どとに設けられた無線通信を行うリーダライタQ3を用 20 いて、メモリに製品情報を各工程ごとに書き込んだり、 または、書き込まれた製品情報を読み出したりすること により行うものである。

【0164】なお、製品Q1としては、電気業界におけ る家庭電化製品、コンピュータ等の電子機器あるいは電 子部品、産業用機器、また車業界における自動車、モー ターサイクル等、あるいはこれらの部品、食品業界にお ける梱包された食品等、また住宅業界における住宅建 材、家具等、また衣料業界における衣服等、その他、 鞄、靴、食器あるいは雑貨等の様々な業界の製品があ

【0165】なお、以下の実施の形態では、情報記憶媒 体の一例として、ICタグを用いる。また、ICタグQ 2は、製品Q1あるいは製品Q1に用いられている個々 の部品に取り付けられる。特に、製品Q1に付された社 章、商標あるいはマークなどのロゴタイプと製品Q1の 間、または、そのロゴタイプの周辺近傍に設けることに より、ICタグQ2は外部から目立つことが無くなり、 製品Qlの外観を損なうことなくるとともに、lCタグ CタグQ2の所在を明確にすることができる。

【0166】次に、図31において、本発明における第 2の実施の形態に係るライフサイクル管理システムの通 信システムについて説明する。図31は、本発明におけ る第2の実施の形態に係る非接触のICタグQ2aの構 造およびリーダライタQ3を示すブロック図を表してい る。以下、非接触のICタグは、そのICタグに製品情 報の書き込みあるいは製品情報の読み出しを行うリーダ ライタと電波により通信が行なわれる。

アンテナQ4、電源回路Q5、復調回路Q6、制御回路 Q7、メモリQ8aおよび変調回路Q9とで構成されて いる。まず、リーダライタQ3から暗号化された製品情 報の信号が送信され、ICタグQ2aのアンテナQ4で 受信し、受信信号は電源回路Q5により電力に変換して ICタグQ2aの全装置に電力を供給するとともに、復 調回路Q6によって受信信号を復調化する。そして、復 調化された信号は、制御回路Q7でその受信信号の内容 に応じてメモリQ8 a へ書き込みが行われる。

【0168】次に、ICタグQ2aから必要な製品情報 を読み出すときは、リーダライタQ3から送信された読 み出し信号に対し、ICタグQ2aのアンテナQ4でそ の読み出し信号を受信する。受信した読み出し信号は、 電源回路Q5により電力に変換されるとともに、復調回 路Q6により復調化される。そして、復調化された信号 に応じて制御回路Q7によってメモリQ8 a から必要な 製品情報を読み出し、読み出された信号は変調回路Q9 により変調されてアンテナQ4から電波信号として送出 して読み出しが行われ、リーダライタQ3で製品情報を 読み込み、情報に基づき判断を行う。

【0169】ととで、図30に示す5つの各工程におけ るICタグQ2aのメモリQ8aに書き込まれる製品情 報は、各工程における製品の履歴情報で、以下に示す情 報があるがこれに限るものではない。第1の工程である 生産工程Q23においてICタグQ2aに書き込まれる 製品情報としては、製造元に関するメーカ名、品名、品 番、製品番号、製品が作られた年月日または時刻、製品 が製造された工場、製品に関する材料、製法および製造 の条件、製品の部品の保証期間等がある。

30 【0170】第2の工程である物流工程Q24において ICタグQ2aに書き込まれる製品情報としては、製品 の入出庫日、グローバルロケーション番号および運送業 者名等がある。第3の工程である販売工程Q25におい てICタグQ2aに書き込まれる製品情報としては、ユ ーザーに販売したときの製品保証に関する情報(すなわ ち保証開始日、販売元保証等)、保証書番号、卸に関す る卸業者名と卸日、ユーザーに販売した小売店名と販売

【0171】第4の工程である使用工程Q26において Q2の所在を統一することができ、各工程において、I 40 ICタグQ2aに書き込まれる製品情報としては、使用 された製品が故障したときの故障箇所、故障内容、修理 した回数、修理日、修理部品、修理内容等の修理記録や 製品を修理した修理会社や修理者名等がある。第5の工 程である回収処理工程Q27においてICタグQ2aに 書き込まれる製品情報としては、その製品を回収した回 収日、再利用するための部品名、処理方法、処理年月 日、処理業者、処理者等のリユースに関する記録、製品 を回収した回収業者名または製品を廃棄した廃棄業者名 等がある。

【0167】図31に示すように、ICタグQ2aは、 50 【0172】また、第2の実施の形態においてライフサ

イクルの各工程においてメモリQ8aに書き込まれる製 品情報に、書き込むどとに書き込まれたときの年月日お よび時刻情報を含ませておくことで、リーダライタQ3 により新たな製品情報をメモリQ8aに書き込む際、メ モリQ8 a のメモリの容量が不足して、その新たな製品 情報がメモリQ8aに書き込むことができないときは、 最も古い製品情報を自動で削除して、新たな製品情報を メモリQ8aに書き込むことができるようすることもで きる。

【0173】なお、この場合、リーダライタQ3の使用 10 者に書き込まれた製品情報のリストをリーダライタQ3 に送信することにより、使用者にどの製品情報を削除す るかを選択させて、一番不要な製品情報を削除すること も可能である。

3 第3の実施の形態

次に、本発明における第3の実施の形態に係るライフサ イクル管理システムについて説明する。第3の実施の形 態において、ライフサイクル工程は第2の実施の形態と 同じなので図30を用いて説明し、第3の実施の形態に 成のものには同じ符号を付し、説明を省略する。

【0174】第3の実施の形態において、図30に示す 5つの各工程における製品情報は、各工程において共通 の情報として共有化された共通製品情報と、各工程間に おいて共有化しないで各工程内で閉ざされた非共通製品 情報とに分けられており、これにより製品情報の各工程 同士でのセキュリティを図り、特定の者のみが非共通製 品情報を得ることができるものである。

【0175】図30における各工程での共通製品情報お よび非共通製品情報の分け方の1つとして、以下に示 す。第1の工程である生産工程Q23においてICタグ Q2bに書き込まれる共通製品情報としては、製造元に 関するメーカ名、品名、品番、製品番号等および製品が 作られた年月日または時刻、製品や部品の保証期間等が あり、また、非共通製品情報としては、製品が製造され た工場、製品に関する材料、製法および製造の条件等が ある。

【0176】第2の工程である物流工程Q24において ICタグQ2bに書き込まれる共通製品情報としては、 製品の入出庫日やグローバルロケーション番号等があ り、また、非共通製品情報としては、運送業者名等があ る。第3の工程である販売工程Q25においてICタグ Q2bに書き込まれる共通製品情報としては、ユーザー に販売したときの製品保証に関する情報(すなわち保証 開始日や販売元保証)、保証書番号等があり、非共通製 品情報としては、卸に関する卸業者名や卸日、ユーザー に販売した小売店名や販売日がある。

【0177】第4の工程である使用工程Q26において ICタグQ2bに書き込まれる共通製品情報としては、 使用された製品が故障したときの故障箇所、故障内容

等、修理した回数、修理日、修理部品、修理内容等の修 理記録があり、非共通製品情報としては、製品を修理し た修理会社や修理者名等がある。第5の工程である回収 処理工程Q27においてICタグQ2bに書き込まれる 共通製品情報としては、その製品を回収した回収日、再 利用するための部品名、処理方法、処理年月日等のリユ ースに関する記録があり、非共通製品情報としては、製 品を回収した回収業者名、製品を廃棄した廃棄業者名、 再生工場名、再生産者等がある。

【0178】なお、上述した各工程の共通製品情報およ び非共通製品情報は、製品に応じて、または、ライフサ イクル管理システムの管理形態において決めればよく、 上述の共通製品情報を非共通製品情報として扱ったり、 非共通製品情報を共通製品情報と扱うこともあり、これ ろに限ったものではない。次に、図32を用いて、各工 程の共通製品情報および非共通製品情報のセキュリティ が施された第3の実施の形態におけるICタグQ2bと リーダライタQ3の通信システムについて説明する。 【0179】第3の実施の形態と第2の実施の形態が異 おけるICタグの構造を図32に示し、図31と同じ構 20 なる点は、図32に示すように、ICタグQ2bのメモ リ8bの領域が、共通製品情報を記憶する共通製品情報 メモリ部Q10および非共通製品情報を記憶する非共通 製品情報メモリ部Q11に分けられていることである。 まず、ICタグQ2bに製品情報を書き込むときは、リ ーダライタQ3の使用者は、製品情報を共通製品情報あ るいは非共通製品情報にするかを選択して暗号化された 製品情報の信号および共通製品情報メモリ部Q10ある いは非共通製品情報メモリ部Q11のどちらに書き込む かを指定するメモリ指定情報の信号を I C タグQ 2 b に 30 送信する。

> 【0180】1CタグQ2bはその暗号化された製品情 報の信号をアンテナQ4で受信し、受信信号は電源回路 Q5により電力に変換して1CタグQ2bの全装置に電 力を供給するとともに、復調回路Q6により受信信号を 復調化する。とのとき復調化された信号には、共通製品 情報メモリ部Q10あるいは非共通製品情報メモリ部Q 11のどちらに書き込むかを指定するメモリ指定情報が 含まれているので、そのメモリ指定情報に従って、指定 された共通製品情報メモリ部Q10あるいは非共通製品 40 情報メモリ部Q11に、制御回路Q7により、受信信号 の内容の書き込みが行われる。

> 【0181】次に、ICタグQ2bから共通製品情報を 読み出すときは、リーダライタQ3の使用者は、無条件 でICタグQ2bと通信でき、リーダライタQ3から共 通製品情報を読み出す信号を含む信号を I C タグQ 2 b に送信する。アンテナQ4から受信した共通製品情報を 読み出す信号は、電源回路Q5により電力となるととも に、復調回路Q6により復調化され、制御回路Q7によ ってメモリ8 b の共通製品情報メモリ部Q 1 0 から必要 50 な共通製品情報を読み出し、変調回路Q9を通してアン

テナQ4から電波信号として送出して、リーダライタQ 3で共通製品情報を受信する。

【0182】また、ICタグQ2bから非共通製品情報 を読み出すときは、まず、リーダライタQ3の使用者 は、非共通製品情報メモリ部Q11とアクセスするため に非共通製品情報メモリ部Q11を指定する信号、すな わち暗号鍵をICタグQ2bに送信する。そして、暗号 鍵により非共通製品情報を読み出すことが可能となった とき、リーダライタQ3から必要な非共通製品情報を読 み出す信号を1CタグQ2bに送信する。

【0183】アンテナQ4から受信した非共通製品情報 を読み出す信号は、電源回路Q5により電力となるとと もに、復調回路Q6により復調化され、制御回路Q7に よってメモリ8bの非共通製品情報メモリ部Q11から 必要な非共通製品情報が読み出される。読み出された非 共通製品情報の信号は変調回路Q9を通してアンテナQ 4から電波信号として送信され、リーダライタQ3で非 共通製品情報を受信する。

【0184】とのように、第3の実施の形態は、少なく とも非共通製品情報メモリ部Q11に書き込まれた非共 20 通製品情報を読み出すときは、リーダライタQ3から I CタグQ2bに送信する読み出し信号に非共通製品情報 メモリ部Q11を指定する信号、すなわち暗号鍵が信号 に含まれていないと制御回路Q7が判断した場合は、そ の読み出し信号は、メモリ8bにアクセスできないよう にプロテクトされているものである。

【0185】各工程における各リーダライタはそれぞれ 別の暗号鍵をもっているため、この暗号鍵の存在によ り、特定の使用者のみが非共通製品情報を得ることがで リにアクセスするための手段を意味し、暗号コード信号 であったり、パスワードによる信号等である。また、カ オス理論を用いたブロック信号やストリーム信号等もあ る。とれは以下の実施の形態についても同様である。

【0186】すなわち、暗号鍵が存在するときにのみり ーダライタとメモリが通信可能となるので、製品情報の セキュリティを図ることができる。また、第3の実施の 形態において、暗号鍵が、パスワード入力による信号と した場合は、使用者がリーダライタQ3にパスワードを 機能をもつリーダライタを用いてセキュリティを図るこ とができる。

【0187】また、暗号鍵をあらかじめリーダライタQ 3に設定しておいて、使用者が暗号鍵の存在を知らず に、予め非共通製品情報メモリ部Q11にアクセスでき るようなリーダライタを用いた場合は、図30に示す各 工程で異なったリーダライタを用いることで、各工程同 士のセキュリティを図ることができる。さらに、共通製 品情報を読み出す際にも、各工程で共通の暗号鍵を設定

はそれぞれ共通の暗号鍵とは異なる暗号鍵(例えば、図 30における各工程での第1~第5の暗号鍵)を設定し ておくことで、特定の製品が流通される業界内におい て、各工程同士および各工程内の閉ざされた工程におい てもセキュリティを図ることができる。

【0188】また、第3の実施の形態においてライフサ イクルの各工程において共通製品情報メモリ部Q10お よび非共通製品情報メモリ部Q11に書き込まれる製品 情報に、書き込むごとに書き込まれたときの年月日およ 10 び時刻情報を含ませておくことで、リーダライタQ3か らの新たな製品情報を共通製品情報メモリ部Q10ある いは非共通製品情報メモリ部Q11に書き込む際、共通 製品情報メモリ部Q10あるいは非共通製品情報メモリ 部Q11のメモリの容量が不足して、その新たな製品情 報が共通製品情報メモリ部Q10あるいは非共通製品情 報メモリ部Q11に書き込むことができないときは、最 も古い製品情報を自動で削除して、新たな製品情報を共 通製品情報メモリ部Q10あるいは非共通製品情報メモ リ部Q11に書き込むことができるようすることができ

【0189】また、リーダライタQ3の使用者にメモリ 容量が不足した共通製品情報メモリ部Q10あるいは非 共通製品情報メモリ部Q11に書き込まれた製品情報の リストをリーダライタQ3に送信することにより、使用 者にどの製品情報を削除するかを選択させて、一番不要 な製品情報を使用者の判断により削除することも可能で ある。

【0190】次に、自動で、例えば、共通製品情報メモ リ部Q10に情報を書き込む際、共通製品情報メモリ部 きるシステムとなっている。なお、この暗号鍵は、メモ 30 Q10のメモリ容量が不足しているときは、メモリの容 量がある非共通製品情報メモリ部Q11に新たな製品情 報を書き込むことも可能である。なお、この場合は、書 き込む使用者が、共通製品情報として書き込みたいの に、非共通製品情報として書き込まれるので、このとき は、書き込み不可能とするか、共通製品情報を非共通製 品情報として記憶してもよいかの可否を使用者に応答す ることにより、セキュリティは図ることができる。

4 第4の実施の形態

次に、本発明における第4の実施の形態に係るライフサ 入力することによる場合は、図30に示す各工程で同じ 40 イクル管理システムについて説明する。第4の実施の形 態において、ライフサイクル工程は第2の実施の形態と 同じなので図30を用いて説明し、第4の実施の形態の ICタグの構造を図33に示し、図31と同じ構成のも のには、同じ符号を付し、説明を省略する。

【0191】第4の実施の形態において、図30に示す 5つの各工程における製品情報は、第2の実施の形態の ものと同じである。また、各工程間のセキュリティを図 る場合は、第3の実施の形態のように各工程において共 通の情報として共有化された共通製品情報と、各工程同 しておき、非共通製品情報を読み出す際には、各工程で 50 士において共有化しないで各工程内で閉ざされた非共通 製品情報とに分ける。

【0192】第4の実施の形態が第2および第3の実施の形態と異なる点は、ICタグQ2cのメモリ8cが、一回に限り書き込み可能で読み出し専用のメモリであるROMQ12と何度も読み書き可能なメモリであるRAMQ13とからなるものである。なお、セキュリティを図る場合は、図33に示すように、さらに、ROMQ12を共通製品情報を記憶する共通製品情報ROM部Q14および非共通製品情報を記憶する非通製品情報ROM部Q15に分け、RAMQ13を共通製品情報を記憶する共通製品情報RAM部Q17に分ける。なお、ROMQ12に記憶される製品情報は、主に生産工程での製品の1D情報であり、各工程に共通な製品情報である。

49

【0193】また、ROM Q12あるいはRAM Q1 3のどちらかが共通製品情報を記憶するメモリ部および 非共通製品情報を記憶するメモリ部を有していればセキ ュリティを図ることができる。次に、第4の実施の形態 ついて図33を用いて説明する。なお、第4の実施の形 態では、ROM Q12およびRAM Q13のどちらに も共通製品情報を記憶するメモリ部および非共通製品情 報を記憶するメモリ部を有する場合について説明する。 【0194】第4の実施の形態では、ICタグQ2cに 製品情報を書き込むときに、その書き込む製品情報を、 第三者が消去できないようしたいときはROM Q12 に書き込み、第三者が消去できるようにしたいときはR AM Q13に書き込むようにしたものである。まず、 図33に示すように、ICタグQ2cに製品情報を書き 込むときは、リーダライタQ3の使用者は、製品情報を 共通製品情報あるいは非共通製品情報にするかを選択 し、また、その製品情報が消去されてもよいかを選択し て暗号化された信号をICタグQ2cに送信する。

【0195】I CタグQ2 cはその暗号化された製品情報の信号をアンテナQ4で受信し、受信信号は電源回路Q5により電力に変換してI CタグQ2 cに電力を供給するとともに、復調回路Q6により受信信号を復調化する。このとき復調化された信号には、共通製品情報ROM部Q15、共通製品情報RAM部Q16あるいは非共通製品情報RAM部Q17のいずれかへ書き込むかを指定するメモリ指定情報が含まれているので、そのメモリ指定情報に従って、指定されたところに、制御回路Q7により、受信信号の内容の書き込みが行われる。

【0196】次に、ICタグQ2cから共通製品情報を 読み出すときは、リーダライタQ3の使用者は、リーダ ライタQ3から共通製品情報を読み出す信号を含む信号 をICタグQ2cに送信する。アンテナQ4から受信し た共通製品情報を読み出す信号は、電源回路Q5により 50 リティを図ることができる。

電力となるとともに、復調回路Q6により復調化され、制御回路Q7によってメモリ8 c の共通製品情報ROM部Q14あるいは共通製品情報RAM部Q16から必要な共通製品情報を読み出し、変調回路Q9を通してアンテナQ4から電波信号として送出してリーダライタQ3で共通製品情報を受信する。

【 0 1 9 7 】また、I C タグQ 2 c から非共通製品情報を読み出すときは、まず、リーダライタQ 3 の使用者は、非共通製品情報R O M 部Q 1 5 あるいは非共通製品情報R O M 部Q 1 7 とアクセスするために非共通製品情報R O M 部Q 1 5 あるいは非共通製品情報R A M 部Q 1 7 を指定するメモリ指定情報の信号、すなわち暗号鍵をI C タグQ 2 c に送信する。

主に生産工程での製品のID情報であり、各工程に共通 【0198】そして、暗号鍵により非共通製品情報を読み出すことが可能となったとき、リーダライタQ3から 必要な非共通製品情報を読み出す信号をICタグQ2 c 必要な非共通製品情報を読み出す信号をICタグQ2 c に送信するメモリ部および 非共通製品情報を記憶するメモリ部および 非共通製品情報を記憶するメモリ部を有していればセキュリティを図ることができる。次に、第4の実施の形態 のICタグQ2 c とリーダライタQ3の通信システムに ついて図33を用いて説明する。なお、第4の実施の形態 態では、ROM Q12およびRAM Q13のどちらに 【0198】そして、暗号鍵により非共通製品情報を読み出す信号をICタグQ2 c に送信する。アンテナQ4から受信した非共通製品情報を読み出す信号は、電源回路Q5により復調化され、制御回路Q7に よって非共通製品情報ROM部Q15あるいは非共通製 品情報RAM部Q17から必要な非共通製品情報を読み出す。

【0199】読み出された非共通製品情報の信号は変調回路Q9を通してアンテナQ4から電波信号としてリーダライタQ3へ送信される。第4の実施の形態は、第3の実施の形態と同様に、少なくとも非共通製品情報ROM部Q15あるいは非共通製品情報RAM部Q17に書き込まれた非共通製品情報を読み出すときは、リーダライタQ3から1CタグQ2cに送信する読み出し信号に非共通製品情報メモリ部Q11を指定する信号、すなわち暗号鍵が含まれていないと制御回路Q7が判断した場合は、その読み出し信号は、メモリ8cにアクセスできないようにプロテクトされているものである。

【0200】各工程における各リードライトはそれぞれ 別の暗号鍵をもっているため、この暗号鍵の存在によ り、特定の使用者のみが非共通製品情報を得ることがで きるシステムとなっている。なお、第4の実施の形態に おいて、この暗号鍵は、非共通製品情報ROM部Q15 あるいは非共通製品情報RAM部Q17の非共通製品情 報を読み出すための信号を意味し、使用者がリーダライ タQ3にパスワードを入力することによる信号の場合 は、図30に示す各工程同士で同じ機能をもつリーダラ イタQ3を用いてセキュリティを図ることができる。 【0201】また、暗号鍵をあらかじめリーダライタQ 3に設定しておいて、使用者が暗号鍵の存在を知らず に、予め非共通製品情報ROM部Q15あるいは非共通 製品情報RAM部Q17にアクセスできるようなリーダ ライタを用いた場合は、図30に示す各工程同士で異な ったリーダライタを用いることで、各工程同士のセキュ

【0202】さらに、共通製品情報を読み出す際にも各 工程で共通の共通製品情報ROM部Q14あるいは共通 製品情報RAM部Q16のそれぞれに対応する第1の暗 号鍵、第2の暗号鍵を設定しておき、非共通製品情報を 読み出す際は、非共通製品情報ROM部Q15あるいは 非共通製品情報RAM部Q17のそれぞれに対応した各 工程で異なる複数の暗号鍵を設定しておくことで、各工 程内の閉ざされた工程においてもセキュリティを図ると とができる。

51

【0203】また、第4の実施の形態においてライフサ 10 イクルの各工程において、共通製品情報RAM部Q16 および非共通製品情報RAM部Q17のメモリ部に書き 込まれる製品情報に、書き込むごとに書き込まれたとき の年月日および時刻情報を含ませておくことで、リーダ ライタQ3からの新たな製品情報をこれらのRAMのメ モリ部に書き込む際、これらのRAMのメモリ部どれか のメモリの容量が不足して、その新たな製品情報がその 容量不足のメモリ部に書き込むことができないときは、 そのRAMのメモリ部の最も古い製品情報を自動で削除 とができるようにすることができる。

【0204】また、リーダライタQ3の使用者にメモリ 容量が不足したメモリ部に書き込まれた製品情報のリス トをリーダライタQ3に送信することにより、使用者に どの製品情報を削除するかを選択させて、一番不要な製 品情報を使用者の判断により削除して、その指定のメモ リ部に書き込むようにすることも可能である。次に、自 動で、例えば、共通製品情報RAM部Q16に情報を書 き込む際に共通製品情報RAM部Q16のメモリ容量が 不足しているときは、メモリの容量がある非共通製品情 報RAM部Q17に新たな製品情報を書き込むことも可 能である。

【0205】なお、この場合は、書き込む使用者が、共 通製品情報として共通製品情報RAM部Q16に書き込 みたいのに、非共通製品情報として非共通製品情報RA M部Q17に書き込まれるので、このときは、書き込み 不可能とするか、共通製品情報を非共通製品情報として 記憶してもよいかの可否を使用者に応答することによ り、また、メモリ容量に余裕のある非共通製品情報RA M部Q17に、自動あるいは使用者に選択させることに 40 より、セキュリティを図ることができる。なお、RAM 部について説明したが、ROM部においても同様のこと ができる。

【0206】また、例えば、ROM部に製品情報を書き 込む際に、ROM Q12のメモリ容量が不足している ときには、メモリ容量のあるRAM Q13に新たな製 品情報を書き込むことも可能である。この場合、ROM Q12とRAM Q13において、共通製品情報は共通 製品情報として扱い、非共通製品情報は非共通製品情報 として扱うのが好ましいが、これに限らない。

5 第5の実施の形態

次に、本発明における第5の実施の形態に係るライフサ イクル管理システムについて説明する。第5の実施の形 態において、ライフサイクル工程は第2の実施の形態と 同じなので図30を用いて説明し、第4の実施の形態の ICタグの構造を図34に示し、図31と同じ構成のも のには同じ符号を付し、説明を省略する。

52

【0207】第5の実施の形態が第2、第2および第4 の実施の形態と異なる点は、図34(a)に示すよう に、ICタグQ2dのメモリ8dが、図30に示す工程 の数だけ分けられ、それぞれ生産工程Q23の製品情報 を記憶する第1のメモリ部Q18、物流工程Q24の製 品情報を記憶する第2のメモリ部Q19、販売工程Q2 5の製品情報を記憶する第3のメモリ部Q20、使用工 程Q26の製品情報を記憶する第4のメモリ部Q21お よび回収処理工程Q27の製品情報を記憶する第5のメ モリ部Q22に分けられていることである。なお、工程 数に応じて必要な工程の数だけメモリを分ければよい。 【0208】第5の実施の形態において、図30に示す して、新たな製品情報をRAMのメモリ部に書き込むと 20 5つの各工程における製品情報は、第2の実施の形態で 説明したものと同じである。また、各工程間のセキュリ ティを図る場合は、図34(b) に示すように、第3の 実施の形態のように各工程において共通の情報として共 有化された共通製品情報と、各工程同士において共有化 しないで各工程内で閉ざされた非共通製品情報とに分 け、第1~第5のメモリ部Q18~Q22を、それぞれ 共通製品情報メモリ部と非共通製品情報メモリ部に分け ればよい。

> 【0209】また、第4の実施の形態に示したように、 さらに、第1~第5のメモリ部Q18~Q22を、RO MとRAMに分けて、ROMを共通製品情報を記憶する 共通製品情報ROM部および非共通製品情報を記憶する 非共通製品情報ROM部に分け、RAMを共通製品情報 を記憶する共通製品情報RAM部および非共通製品情報 を記憶する非共通製品情報RAM部に分けてセキュリテ ィを図ることができる(図示せず)。

【0210】次に、図34(b)を用いて、第5の実施 の形態のICタグQ2dとリーダライタQ3の通信シス テムについて説明する。まず、図34(b)において、 第1の工程において I CタグQ2 d に製品情報を書き込 むときは、第1の工程内のリーダライタQ3の使用者 は、製品情報を共通製品情報あるいは非共通製品情報に するかを選択して暗号化された信号をICタグQ2dに 送信する。

【0211】ICタグQ2dはその暗号化された製品情 報の信号をアンテナQ4で受信し、受信信号は電源回路 Q5により電力に変換してICタグQ2dに電力を供給 するとともに、復調回路Q6により受信信号を復調化す る。このとき復調化された信号には、第1のメモリ部Q 50 18の共通製品情報メモリ部あるいは非共通製品情報メ

モリ部のいずれかへ書き込むかを指定するメモリ指定情 報が含まれてるので、そのメモリ指定情報に従って、指 定されたととろに、制御回路Q7により、受信信号の内 容の書き込みが行われる。

【0212】次に、第1の工程内でICタグQ2dから 共通製品情報を読み出すときは、リーダライタQ3の使 用者は、リーダライタQ3から共通製品情報を読み出す 信号を含む信号をICタグQ2dに送信する。アンテナ Q4から受信した共通製品情報を読み出す信号は、電源 回路Q5により電力となるとともに、復調回路Q6によ 10 り復調化され、制御回路Q7によって第1のメモリ部Q 18の共通製品情報メモリ部から必要な共通製品情報を 読み出し、変調回路Q9を通してアンテナQ4から電波 信号として送出してリーダライタQ3で共通製品情報を 受信する。

【0213】また、図34において、ICタグQ2dか ら非共通製品情報を読み出すときは、まず、非共通製品 情報が書き込まれた工程が第1の工程の場合は、リーダ ライタQ3の使用者は、第1のメモリ部Q18の非共通 製品情報メモリ部にアクセスするために第1のメモリ部 20 Q18の非共通製品情報メモリ部を指定する信号、すな わちその工程専用暗号鍵をICタグQ2dに送信する。 【0214】そして、工程専用暗号鍵により非共通製品 情報を読み出すことが可能となったとき、リーダライタ Q3から必要な非共通製品情報を読み出す信号をICタ グQ2dに送信する。そして、アンテナQ4から受信し た非共通製品情報を読み出す信号は、電源回路Q5によ り電力となるとともに、復調回路Q6により復調化さ れ、制御回路Q7によって第1のメモリ部の非共通製品 情報メモリ部から必要な非共通製品情報を読み出され る。

【0215】読み出された非共通製品情報の信号は変調 回路Q9を通してアンテナQ4から電波信号として送信 され、リーダライタQ3で非共通製品情報を受信する。 また、第5の実施の形態において、例えば第1の工程で メモリの容量が不足したときは、第1のメモリ部のメモ リ容量の範囲で、第3、第4の実施の形態で説明したよ うに、自動で製品情報を消去したり、使用者にどの製品 情報を削除するかを選択させて、一番不要な製品情報を 使用者の判断により削除するものである。

【0216】 このように第5の実施の形態では、メモリ が工程数の数だけ分けられているので、ICタグには、 各工程の製品情報が記憶されているものの、各工程内で セキュリティを図ることができる。以上、第2~第5の 実施の形態で用いられたICタグは、搬送周波数として 860~915MHzのUHF帯、2.4~2.5GHz の準マイクロ波帯を用い、電磁結合を用いた磁気方式で はなく、電波方式を用いて通信を行っている。

【0217】磁気方式の周波数は、125kHzや1 3.5 MHzが知られており、電波方式よりも、周波数 50 【0223】さらに、製品の履歴情報が残っているので

が高くない。これにより、電波方式は、磁気方式よりも 高周波であるのでアンテナを小さくできるのでタグ寸法 を小型化にできるとともに、低コストにもできる。ま た、通信距離に関しては、磁気方式は、数十cmだが、 電波方式では、数mにもなる。

54

【0218】また、通信距離に関しては、磁気方式は、 数kbpsだが、電波方式では、数十kbpsと高速化 することができる。また、磁気方式は、コイルなどの電 磁結合によるものなので、磁気方式の情報記憶媒体が複 数個重なっていると、重なっているものは通信遮断され ることもあり、その重ね読みは「Cカードでは数枚程度 であるが、電波方式は、一度に数十枚の重ね読みが可能 で、その電波は、段ボール等の紙、プラスチック、陶 器、衣服などの繊維などの、水あるいは金属以外のもの をほとんど損失無く透過することができる。

【0219】これにより、一度に同じあるいは異なる種 類の製品の製品情報を読み出すこともでき、また、一度 に同じ種類の製品に同じ製品情報を書き込むこともでき るので、リーダライタの使用者は、ICタグへの製品情 報の書き込みまたは読み出しを容易に行うことができ る。例えば、周波数を915/868MHzでタグ寸法 を5mm×100mm×0.5mmとしたICタグの場 合は、読み出し距離が約3m、書き込み距離が約2m、 読み出し速度は約10m秒/バイト、書き込み速度は約 20m秒/バイトとなる。

【0220】また、周波数を2.45GHzでタグ寸法 を5mm×30mm×0.5mmとしたICタグの場合 は、読み出し距離が約1.5m、書き込み距離が約1 m、読み出し速度は約10m秒/バイト、書き込み速度 30 は約20m秒/バイトとなる。本発明によれば、製品に ICタグを取り付けることにより、製品の履歴情報をそ のICタグに記憶させることで、各ライフサイクル工程 において、次のような効果がある。

【0221】生産工程においては、生産台数の管理を行 うととができ、生産調整を容易に行うことができる。ま た、製品あるいは部品を回収して製品情報を解析すると とにより、開発、設計にフィードバックすることがで き、製品あるいは部品の性能の向上を図ることができ る。また、物流工程においては、在庫管理が容易になり 40 在庫を減らすことができる。また、種々の製品が混載さ れても、一度に種々の製品をリーダライタにより容易に 管理できるので、効率的な輸送が期待できるとともに、 誤った配送も減らすことができる。

【0222】また、販売工程においては、万引き防止、 売れ筋商品の把握、容易な在庫管理等の効果が期待でき る。また、使用工程においては、点検サービスや修理な どを信頼性をもって実施することができる。また、回収 工程においては、製品あるいは部品の再利用の評価をす ることができるので、有効にリサイクルが行える。

消費者保護法(PL法)の対策にもなる。尚、本発明 は、本実施の形態に示す方法であるとしてもよい。ま た、これらの方法をコンピュータにより実現するコンピ ュータプログラムであるとしてもよいし、前記コンピュ

55

ータプログラムからなるデジタル信号であるとしてもよ

【0224】また、本発明は、前記コンピュータブログ ラム又は前記デジタル信号をコンピュータ読み取り可能 な記録媒体、例えば、フロッピー(登録商標)ディス ク、ハードディスク、CD-ROM、MO、DVD、D 10 ある。 VD-ROM、DVD-RAM、半導体メモリなど、に 記録したものとしてもよい。また、これらの記録媒体に 記録されている前記コンピュータプログラム又は前記デ ジタル信号であるとしてもよい。

【0225】また、本発明は、前記コンピュータプログ ラム又は前記デジタル信号を、電気通信回線、無線又は 有線通信回線、インターネットを代表とするネットワー ク等を経由して伝送するものとしてもよい。更に、本発 明は、上記に示す実施の形態、複数の変形例、又は上記 実施の形態及び複数の変形例の一部を組み合わせるとし 20 てもよい。

【図面の簡単な説明】

【図1】生産1、物流2、販売3、サービス4、回収リ サイクル5の各ステージを経て流通し、その一生を終え る、製品の生産から廃棄・回収に至るまでの製品のライ フサイクル6を示す。

【図2】テレビ受像機の前面枠部分に、無線ICタグが 貼り付られ、無線ICタグの上面に、ロゴマークが貼り 付けられている状態を示す。

【図3】無線ICタグが貼り付けられたラベルが衣服の 30 襟裏側部に縫い付けられている状態を示す。

【図4】ライフサイクル管理システム10の構成を示す ブロック図である。

【図5】サブシステム20の構成を示すブロック図であ

【図6】生産管理サブシステム20aに含まれる第1組 のリーダライタ30a及び管理装置40aが、生産工場 内に設置されている状況を示す。

【図7】物流管理サブシステム20bに含まれる第3組 のリーダライタ30d及び携帯電話内蔵型管理装置40 40 【図31】本発明の第2の実施の形態に係る非接触のI dが、貨物トラックに搭載されている様子を示す。

【図8】物流管理サブシステム20bに含まれる第2組 の携帯電話型リーダライタ30cの外観を示す。

【図9】販売管理サブシステム20cに含まれる第1組 のリーダライタ30bの外観を示す。

【図10】サービス管理サブシステム20dに含まれる 第4組の携帯端末型リーダライタ30eの外観を示す。

【図11】リーダライタ30の構成を示すブロック図で ある。

アクセス期間を示す。

【図13】命令生成部104が受け取る命令とこれらの 命令に付随するオペランド等を示す。

【図14】命令解読部110が抽出する命令とオペラン ドとを示す。

【図15】無線ICタグ80の外観を示す。

【図16】無線 | Cタグ80の | Cチップ部200の構 成を示すブロック図である。

【図17】メモリ部216の構成を示すメモリマップで

【図18】メモリ部216の構成を示すメモリマップで ある。メモリ部216の内容をステージ領域毎に示して

【図19】電源部203に含まれる電源回路の一例を示

【図20】認証部210の構成を示すブロック図であ

【図21】管理装置40の構成及びホストコンピュータ 60の構成を示すブロック図である。

【図22】ホストコンピュータ60のデータベース61 に記憶されている情報の一例を示す。

【図23】リーダライタ30及び無線ICタグ80の概 要動作を示すフローチャートである。

【図24】無線ICタグの識別コードの収集の動作を示 すフローチャートである。

【図25】無線 I C タグの領域アクセス認証と領域アク セスの動作を示すフローチャートである。

【図26】無線ICタグの適用分野と、タグ単価と、通 信距離の関係を示す。

【図27】リーダライタ30と同様のリーダライタを内 蔵している家庭用電気洗濯機の外観図である。

【図28】拡張領域を含むメモリ部のメモリマップの一 例である。

【図29】リーダライタが1個の無線 I C タグのみに対 して読み書きを行う場合の、ステージ領域の認証とステ ージ領域へのアクセスの動作を示すフローチャートであ る。

【図30】本発明のライフサイクル管理システムのライ フサイクル工程を示す図である。

Cタグの構造およびリーダライタを示すブロック図であ る。

【図32】本発明の第3の実施の形態に係る非接触の I Cタグの構造およびリーダライタを示すブロック図であ

【図33】本発明の第4の実施の形態に係る非接触のⅠ Cタグの構造およびリーダライタを示すブロック図であ

【図34】本発明の第5の実施の形態に係る非接触の [【図12】同期信号送信期間、識別コード収集期間及び 50 Cタグの構造およびリーダライタを示すブロック図であ

	(30)	特
57		
る。	*106	識別コード記憶部
【符号の説明】	107	鍵記憶部
1 生産	108	暗号化部
2 物流	109	ハッシュ部
3 販売	110	命令解読部
4 サービス	1 1 1	変復調部
5 回収リサイクル	112	アンテナ部
6 製品のライフサイクル	200	ICチップ部
10 ライフサイクル管理システム	201	アンテナ部
20 サブシステム	10 203	電源部
20a 生産管理サブシステム	206	復調部
20b 物流管理サブシステム	207	命令解読部
20c 販売管理サブシステム	208	識別コード記憶部
20d サービス管理サブシステム	209	制御部
20e 回収リサイクル管理サブシステム	210	認証部
30 インターネット	211	乱数生成部
30a~30e リーダライタ	212	ハッシュ部
40a~40d 管理装置	213	変調部
50 基地局	214	クロック生成部
51 受信装置	20 215	入出力部
52 ICカード	216	メモリ部
53 接続装置	235	比較 器
60 ホストコンピュータ	231	鍵記憶部
61 データベース・	232	乱数記憶部
70 LAN装置	233	暗号化部
80、80a、80b 無線ICタグ	234	生成乱数記憶部
81 テレビ受像機82の前面枠部分	2 3 5	比較器
82 テレビ受像機	301	非プロテクト部
83 ロゴマーク	302	プロテクト部
93 ラベル	30 401	情報記憶部
90 衣服	402	制御部
91 襟裏側部	403	LAN接続部
101 入出力部	404	入出力部
102 制御部	601	制御部

[図14]

命令種別	オペランド等
識別コード送信命令	乱数RO、識別コード
認証子送信命令	識別コード、認証子
識別コード一致命令	識別コード
アクセス応答命令	識別コード、アクセス応答情報
アクセス不許可命令	識別コード、理由コード

103 一時記憶部

104 命令生成部

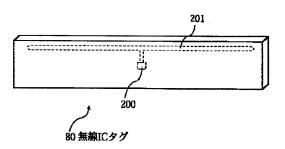
105 クロック生成部

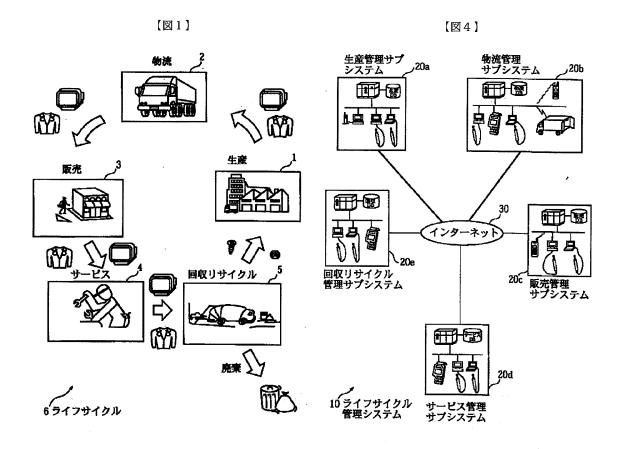
【図15】

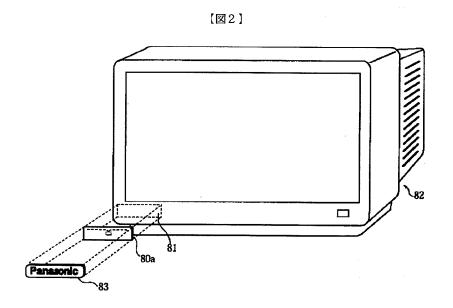
602 LAN接続部

603 DB更新部

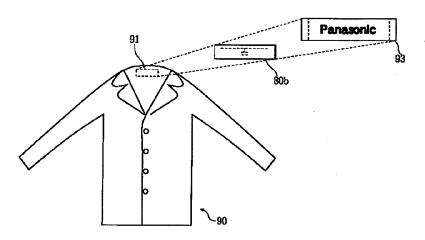
*



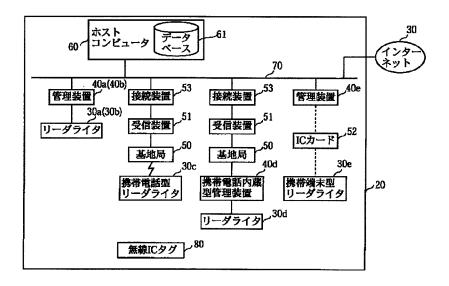




【図3】



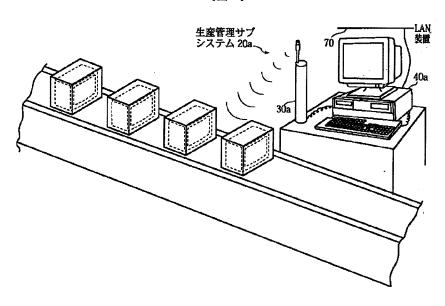
【図5】



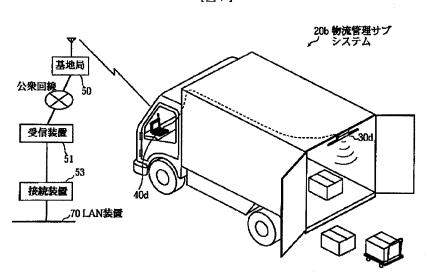
【図13】

命	令種別	オペランド等
同期信号送信命令		同期信号
識	別コード収集命令	
7	クセス要求命令	識別コード
7	クセス命令	
	Read 命令	識別コード、物理アドレス、読み出しパイト教
	Write 命令	識別コード、物理アドレス、書込みバイト数、書込み内容
識別コード応答命令		識別コード
認証子応答命令		識別コード、認証子

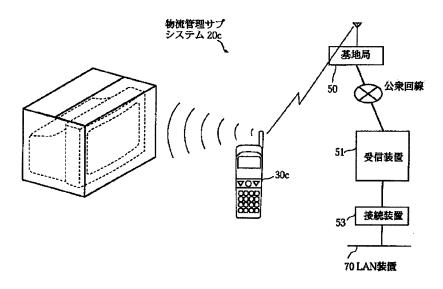
【図6】



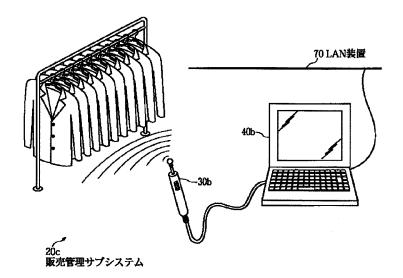
【図7】



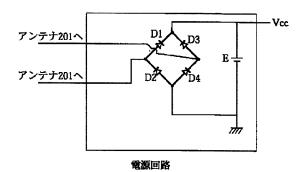
[図8]



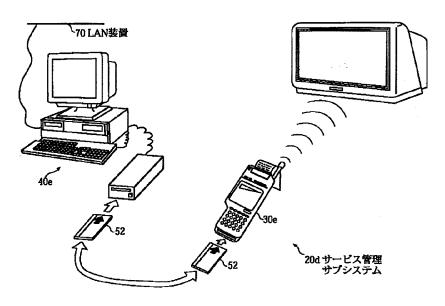
【図9】



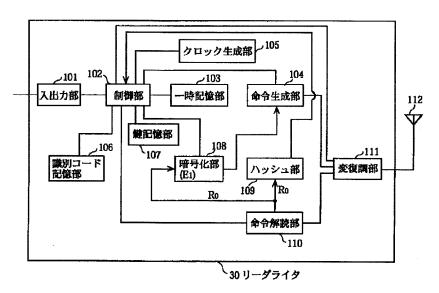
[図19]



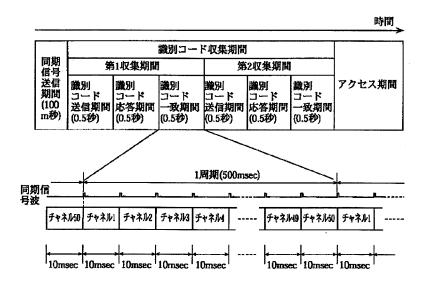
【図10】



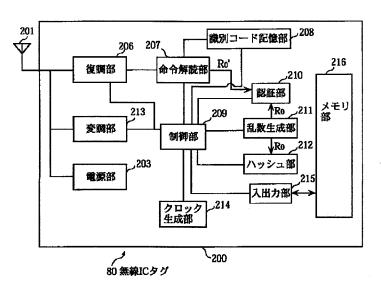
【図11】

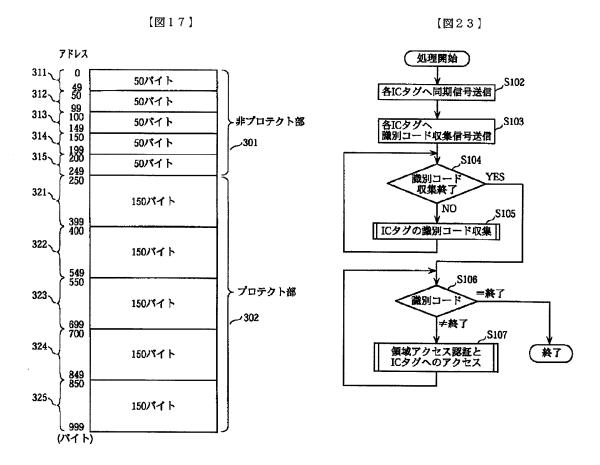


[図12]



[図16]

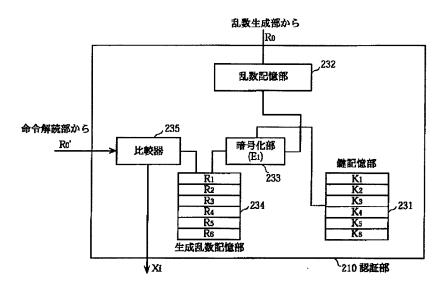




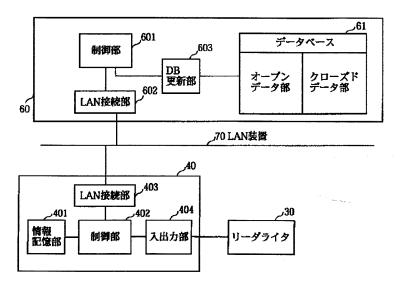
【図18】

	生産ステージ 領域	物流ステージ 領域	販売ステージ 領域	サービス ステージ領域 		
非プロ「	メーカ名	運送業者名	保証期間	洗濯方法		
孙部	品名品番	l	保証番号			
301	四世					
301	製番	入出庫日	卸業者名		回収業者]
	製造日	GLN(), D-V, N	小売店名		回収日 廃棄業者	しライト 「ワンス部
プロテクト	工場名	ロケーション番号)	販売日		廃棄日	ノンス牌
部				修理者名		ጎ
302				修理日	リユース記録	
1				修理部品		
						一可変部
				i		
						J

【図20】



【図21】

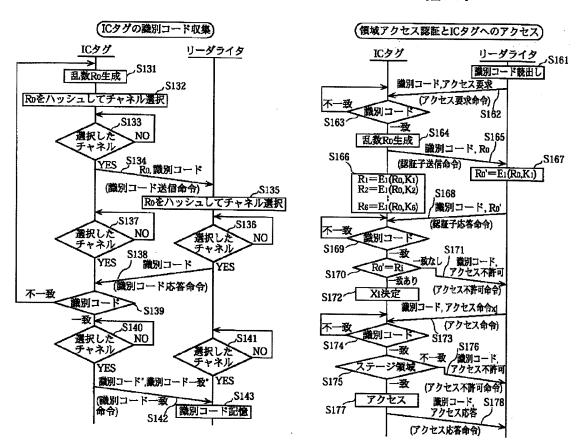


【図22】

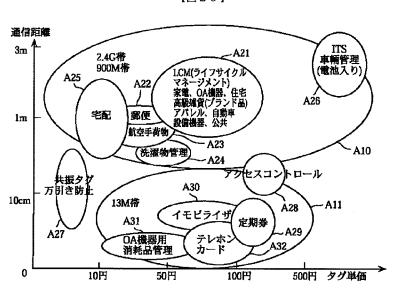
	生産データ部	物流データ部	販売データ部	サービスデータ部	回収リサイクルデータ部
夕部	分解方法				リサイクル活用情報
ゲー	部品データ				
オープンテー	有毒情報				
-夕部	検査情報	追跡記録	POS情報	品質情報	マニフェスト情報
クローズドデー			販売先情報		
X 1					
70					

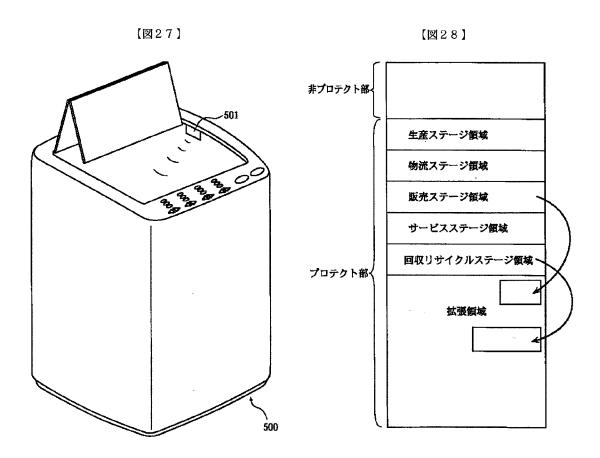
【図24】

【図25】

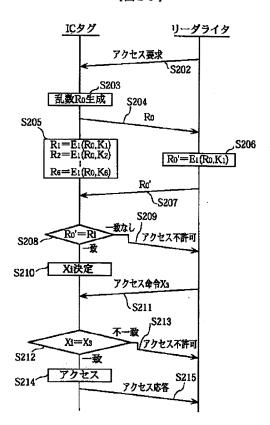


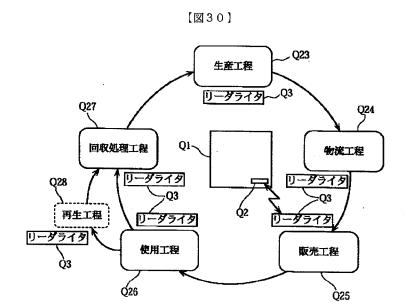
【図26】



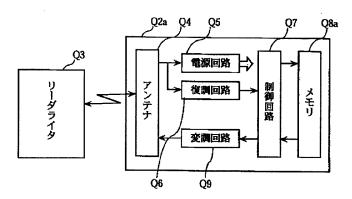


【図29】

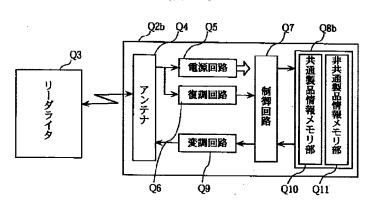




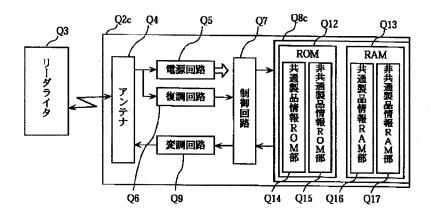
【図31】



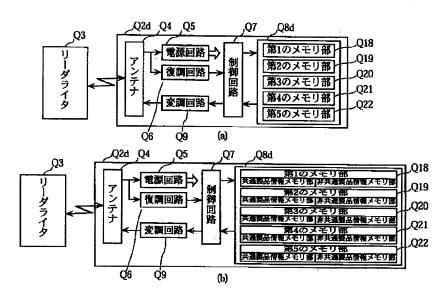
【図32】



【図33】



【図34】



フロントページの続き

(51)Int.Cl.⁷

識別記号

FΙ

テーマコード (参考)

G 0 6 K 19/07

19/00

G06K 19/00

H Q

Fターム(参考) 2C005 MA01 MB01 MB06 MB10 NA08 SA02 SA22 SA25 TA22 5B035 AA13 BB09 CA23 CA38

58058 CA17 KA35 YA20

【公報種別】特許法第17条の2の規定による補正の掲載 【部門区分】第6部門第3区分

【発行日】平成15年5月23日(2003.5.23)

【公開番号】特開2001-307055 (P2001-307055A)

【公開日】平成13年11月2日(2001.11.2)

【年通号数】公開特許公報13-3071

【出願番号】特願2000-388796 (P2000-388796)

【国際特許分類第7版】

G06K 19/073

B42D 15/10 521

G06K 17/00

19/07

19/00

[FI]

G06K 19/00

B42D 15/10 521

G06K 17/00

F L E

19/00

LJ) 00

H Q

【手続補正書】

【提出日】平成15年2月7日(2003.2.7) 【手続補正1】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】特許請求の範囲

【補正方法】変更

【補正内容】

【特許請求の範囲】

【請求項1】 不揮発性メモリを有し、電波を用いて非接触に読み書き可能な情報記憶媒体であって、

複数の記憶領域を有する記憶手段と、

各記憶領域を識別する領域識別子を格納している格納手 段と、

外部のアクセス装置から暗号を用いてアクセス識別子を 秘密に受信する秘密受信手段と、

受信した前記アクセス識別子が前記格納手段に格納され ている領域識別子のいずれかと一致するか否かを判断す る判断手段と、

一致すると判断される場合に、前記アクセス装置からア クセス情報を受信するアクセス情報受信手段と、

受信したアクセス情報に基づいて、前記アクセス識別子により識別される記憶領域へのアクセスを行う入出力手段とを備えることを特徴とする情報記憶媒体。

【請求項2】 生産から廃棄に至るまでのライフサイク ルにおける複数のステージを流通する物品に付され、不 揮発性メモリを有し、電波を用いて非接触に読み書き可能な非接触 I C タグであって、

前記ライフサイクルを構成するステージ数と同数のステージ記憶領域を有する記憶手段と、

前記複数個のステージ記憶領域をそれぞれ識別するステージ識別子を記憶している識別子記憶手段と、

外部のアクセス装置から暗号を用いてアクセス識別子を 秘密に受信する秘密受信手段と、

受信した前記アクセス識別子が前記識別子記憶手段に記憶されているステージ識別子のいずれかと一致するか否かを判断する判断手段と、

一致すると判断される場合に、前記アクセス装置からアクセス情報を受信するアクセス情報受信手段と、

受信したアクセス情報に基づいて、前記アクセス識別子 により識別されるステージ記憶領域へのアクセスを行う 入出力手段とを備えることを特徴とする非接触ICタ グ

【請求項3】 前記秘密受信手段は、

第1認証子を生成し、生成した第1認証子を前記アクセス装置へ出力する認証子出力手段と、

前記アクセス識別子を暗号化鍵として用いて、出力した前記第1認証子に暗号アルゴリズムが施されて生成された第2認証子を前記アクセス装置から取得する取得手段と、

前記複数のステージ識別子を暗号化鍵として用いて、生成した前記第1認証子に前記暗号アルゴリズムと同じ暗号アルゴリズムを施して、複数の第3認証子を生成する暗号手段とを含み、

前記判断手段は、取得した第2認証子が生成した複数の第3認証子のうちのいずれか1個と一致するか否かを判断し、一致する場合に、受信した前記アクセス識別子が前記識別子記憶手段に格納されているステージ識別子のいずれかと一致すると判断し、

前記入出力手段は、前記アクセス識別子により識別されるステージ記憶領域として、前記第2認証子に一致する第3認証子を生成する際に暗号化鍵として用いられたステージ識別子により識別されるステージ記憶領域へのアクセスを行うことを特徴とする請求項2記載の非接触ICタグ。

【請求項<u>4</u>】 入院から退院に至るまでの病院の療養サイクルにおける複数のステージを経由する入院患者に付され、不揮発性メモリを有し、電波を用いて非接触に読み書き可能な非接触 I C タグであって、

前記療養サイクルを構成するステージ数と同数のステージ記憶領域を有する記憶手段と、

前記複数個のステージ記憶領域をそれぞれ識別するステージ識別子を記憶している識別子記憶手段と、

外部のアクセス装置から暗号を用いてアクセス識別子を 秘密に受信する秘密受信手段と、

受信した前記アクセス識別子が前記識別子記憶手段に記憶されているステージ識別子のいずれかと一致するか否かを判断する判断手段と、

一致すると判断される場合に、前記アクセス装置からアクセス情報を受信するアクセス情報受信手段と、

受信したアクセス情報に基づいて、前記アクセス識別子により識別されるステージ記憶領域へのアクセスを行う入出力手段とを備えることを特徴とする非接触ICタグ。

【請求項<u>5</u>】 生産から廃棄に至るまでのライフサイクルにおける複数のステージを流通する高級ブランド品に付され、不揮発性メモリを有し、電波を用いて非接触に読み書き可能な非接触ICタグであって、

前記ライフサイクルを構成するステージ数と同数のステージ記憶領域を有する記憶手段と、

前記複数個のステージ記憶領域をそれぞれ識別するステージ識別子を記憶している識別子記憶手段と、

外部のアクセス装置から暗号を用いてアクセス識別子を 秘密に受信する秘密受信手段と、

受信した前記アクセス識別子が前記識別子記憶手段に記憶されているステージ識別子のいずれかと一致するか否かを判断する判断手段と、

一致すると判断される場合に、前記アクセス装置からア クセス情報を受信するアクセス情報受信手段と、

受信したアクセス情報に基づいて、前記アクセス識別子

により識別されるステージ記憶領域へのアクセスを行う 入出力手段とを備えることを特徴とする非接触 I C タ グ。

【請求項<u>6</u>】 不揮発性メモリにより構成され秘密の識別子によりそれぞれ識別される複数個の記憶領域を有し、電波を用いて非接触に読み書き可能な情報記憶媒体に対して情報を送受信するアクセス装置であって、

アクセス識別子を記憶している識別子記憶手段と、

前記アクセス識別子を暗号を用いて秘密に前記情報記憶 媒体に対して送信する秘密送信手段と、

前記情報記憶媒体により、秘密に送信した前記アクセス 識別子が前記情報記憶媒体が有する複数個の記憶領域う ちの1個の記憶領域を正しく識別すると判断される場合 に、さらにアクセス情報を送信するアクセス情報送信手 段とを備えることを特徴とするアクセス装置。

【請求項<u>7</u>】 生産から廃棄に至るまでのライフサイクルにおける複数のステージを流通する物品に付され、不揮発性メモリにより構成され秘密の識別子によりそれぞれ識別されライフサイクルを構成するステージ数と同数のステージ記憶領域を有し、電波を用いて非接触に読み書き可能な非接触ICタグに対して情報を送受信するアクセス装置であって、

アクセス識別子を記憶している識別子記憶手段と、

前記アクセス識別子を暗号を用いて秘密に前記非接触 I Cタグに対して送信する秘密送信手段と、

前記非接触ICタグにより、秘密に送信した前記アクセス識別子が前記非接触ICタグが有する複数個のステージ記憶領域うちの1個のステージ記憶領域を正しく識別すると判断される場合に、さらにアクセス情報を送信するアクセス情報送信手段とを備えることを特徴とするアクセス装置。

【請求項8】 前記非接触 I C タグは、前記複数個のステージ記憶領域をそれぞれ識別するステージ識別子を記憶しており、

前記秘密送信手段は、

前記非接触ICタグから第1認証子を受信する認証子受信手段と.

前記アクセス識別子を暗号鍵として用いて、受信した前 記第1認証子に暗号アルゴリズムを施して第2認証子を 生成し、生成した第2認証子を前記非接触ICタグへ出 力する認証子出力手段とを備え、

前記アクセス情報送信手段は、前記非接触ICタグにより、前記複数のステージ識別子を暗号化鍵として用いて、前記第1認証子に前記暗号アルゴリズムと同じ暗号アルゴリズムを施して、複数の第3認証子が生成され、出力された前記第2認証子が生成した複数の第3認証子のうちのいずれか1個と一致するか否か判断され、一致する場合に、前記アクセス識別子が前記複数個のステージ記憶領域うちの1個のステージ記憶領域を正しく識別すると判断されるときに、さらにアクセス情報を送信す

ることを特徴とする請求項7記載のアクセス装置。

【請求項<u>9</u>】 生産から廃棄に至るまでのライフサイクルにおける複数のステージを流通する物品に付され、不揮発性メモリにより構成され秘密のステージ識別子によりそれぞれ識別されライフサイクルを構成するステージ数と同数のステージ記憶領域を有し、電波を用いて非接触に読み書き可能な非接触ICタグに対して情報を送受信するアクセス装置であって、アクセス識別子を受け付ける識別子受付手段と、

前記アクセス識別子を暗号を用いて秘密に前記非接触 I Cタグに対して送信する秘密送信手段と、

前記非接触ICタグにより、秘密に送信した前記アクセス識別子が前記非接触ICタグが有する複数個のステージ記憶領域うちのI個のステージ記憶領域を正しく識別すると判断される場合に、さらにアクセス情報を送信するアクセス情報送信手段とを備えることを特徴とするアクセス装置。

【請求項<u>10</u>】 生産から廃棄に至るまでのライフサイクルにおける複数のステージを流通する物品に付され、不揮発性メモリを有し、電波を用いて非接触に読み書き可能であり、前記ライフサイクルを構成するステージ数と同数のステージ記憶領域を有する記憶手段と前記複数個のステージ記憶領域をそれぞれ識別するステージ識別子を記憶している識別子記憶手段とを備える非接触ICタグにより用いられる入出力方法であって、

外部のアクセス装置から暗号を用いてアクセス識別子を

秘密に受信する秘密受信ステップと、

受信した前記アクセス識別子が前記識別子記憶手段に記憶されているステージ識別子のいずれかと一致するか否かを判断する判断ステップと、

一致すると判断される場合に、前記アクセス装置からアクセス情報を受信するアクセス情報受信ステップと、受信したアクセス情報に基づいて、前記アクセス識別子により識別されるステージ記憶領域へのアクセスを行う入出力ステップとを含むことを特徴とする入出力方法。【請求項<u>11</u>】 生産から廃棄に至るまでのライフサイクルにおける複数のステージを流通する物品に付され、不揮発性メモリにより構成され秘密のステージ識別子によりそれぞれ識別されライフサイクルを構成するステージ数と同数のステージ記憶領域を有し、電波を用いて非接触に読み書き可能な非接触ICタグに対して情報を送受信し、アクセス識別子を記憶している識別子記憶手段を備えるアクセス装置により用いられるアクセス方法で

前記アクセス識別子を暗号を用いて秘密に前記非接触 I Cタグに対して送信する秘密送信ステップと、

あって

前記非接触 I C タグにより、秘密に送信した前記アクセス識別子が前記非接触 I C タグが有する複数個のステージ記憶領域うちの1 個のステージ記憶領域を正しく識別すると判断される場合に、さらにアクセス情報を送信するアクセス情報送信ステップとを含むことを特徴とするアクセス方法。